

パーソナルコンピュータ・マガジン
MZシリーズ、X1/turbo、X68000&ポケコン

COMPTON

特集1 真夏の夜の数値演算

永遠不滅の π /高速FLOAT 3+.X
サウンド&グラフィックへの応用

特集2 MIDIサウンドプログラミング

MIDI対応シーケンサ発表
再掲載MIDIボードの製作

新連載 Z80マシン話 ゲーム工房

目指せシューティング

C調言語講座 PRO-88K

ほいほいファイル術

S-OS 全機種共通システム

マルチウィンドウエディタWINER

ミュージックプログラム LIVE in '88

MZ-2500 ささやきのステップ/X1/turbo マリオネット

組曲「くるみ割り人形」よりシナの踊り

THE SOFTOUCH

イースⅡ/ソーサリアン/第4のユニット2

新連載 われら電腦遊戲民

X68000 BASIC入門/あなたの知らない世界

オブジェクト指向のゲームプログラミング

猫とコンピュータ

8

AUG. 1988
定価 540円

SHARP

20MBハードディスクモデル



68000
PERSONAL WORKSTATION
ACE HD

■本体+キーボード+マウス+トラックボール
CZ-611C-GY(グレー)・BK(ブラック)標準価格399,800円

ハイコストパフォーマンスFDモデル



68000
PERSONAL WORKSTATION
ACE

■本体+キーボード+マウス+トラックボール
CZ-601C-GY(グレー)・BK(ブラック)標準価格319,800円

＜X68000ACEシリーズの主な特長＞●実装密度をさらに追求して信頼性を高めたマンハッタンシェイプ ●68000搭載 ●テキスト、グラフィック、スプライト、独立3画面設計、最大12Mバイトの大容量メモリ(標準1Mバイト) ●フレンドリーOS、Human 68k搭載 ●連文節変換、マルチフォントをサポートした強力日本語処理 ●1024×1024ドット(最大表示エリア768×512ドット)の実画面エリアを装備した高解像度表示能力 ●512×512ドット、65,536色同時発色 ●水平32、1画面128のバワフルなスプライト機能 ●オーバースキャン機能を採用した512×512ドットレベルのスーパーインポーズ ●テキストビットマップ方式採用 ●8重和音ステレオFM音源搭載 ●音声デジタル記録AD PCM*採用 ●マウス・トラックボール標準装備 ●5インチ1MバイトFDD2基搭載 ●「X-BASIC」、「辞書ディスク」と各種ユーティリティ、「日本語ワードプロセッサ」をバンドル ●20Mバイトハードディスク内蔵(CZ-611C)

*Adaptive Differential PCM

■15型カラーディスプレイテレビ(ドットピッチ0.39mm)CZ-601D-GY(グレー)・BK(ブラック)標準価格119,800円

■15型カラーディスプレイテレビ(ドットピッチ0.31mm)CZ-611D-GY(グレー)・BK(ブラック)標準価格145,000円

■チルトスタンドCZ-6ST1-E(グレー)・BK(ブラック)標準価格5,800円

アートの領域へ。

クオリティを維持しつづけることは、ある意味では創造することより困難なこととも言われています。出会いが印象的であればあるほど、その後が大変です。このことは、そのままX68000の歩みを言い得ているかも知れません。確かに技術は日進月歩です。しかしそれだけでコンピュータがもつべき創造性を論ずることはできないのも、また事実です。私たちはテクノロジーとクリエイティブマインド、いわば人とマシンとのソフトウェアインターフェイスで応えます。ホリゾンタルなマシンとしての熟成。そこからはいくつもの分野が見えてくるはずで。そしてどんな分野にしろX68000の仕事はアートであるべきです。ますます洗練されて信頼性を高めたACEシリーズの登場で、あなたはまた新たな可能性に出会えそうです。

豊富な周辺機器がクリエイティブワークをサポート。

● 15型カラーディスプレイ	CU-15M1-E	標準価格 99,800円
● カラーイメージスキャナ ^{※1}	CZ-8NS1	標準価格 188,000円
● カラーイメージユニット ^{※2}	CZ-6VT1	標準価格 69,800円
● カラービデオプリンタ	CZ-6PV1	標準価格 198,000円
● 24ピン漢字プリンタ(80桁)	CZ-8PK7	標準価格 122,000円
● 24ピン漢字プリンタ(136桁)	CZ-8PK8	標準価格 152,000円
● 24ピン漢字プリンタ(80桁)	CZ-8PK9	標準価格 89,800円
● 熱転写カラー漢字プリンタ	CZ-8PC2	標準価格 69,800円
● ハードディスクユニット(20MB)	CZ-620H	標準価格 178,000円
● モデムユニット ^{※3}	CZ-8TM2	標準価格 49,800円
● RS-232Cケーブル(平行接続型)	CZ-8LM1	標準価格 7,200円
● RS-232Cケーブル(クロス接続型)	CZ-8LM2	標準価格 7,200円
● 拡張I/Oボックス(4スロット)	CZ-6EB1	標準価格 88,000円
● 1MB増設RAMボード(内蔵用)	CZ-6BE1A	標準価格 38,000円
● 2MB増設RAMボード ^{※4}	CZ-6BE2	標準価格 79,800円
● 4MB増設RAMボード ^{※4}	CZ-6BE4	標準価格 138,000円
● FAXボード	CZ-6BC1	標準価格 79,800円
● GP-IBボード	CZ-6BG1	標準価格 59,800円
● ユニバーサルI/Oボード	CZ-6BU1	標準価格 39,800円
● 増設用RS-232Cボード(2チャンネル)	CZ-6BF1	標準価格 49,800円
● 数値演算プロセッサボード	CZ-6BP1	標準価格 79,800円
● スキャナ用パラレルボード	CZ-6BN1	標準価格 29,800円
● システムラック	CZ-6SD1	標準価格 44,800円
● アンパ内蔵スピーカーシステム(2本1組)	AN-160SP	標準価格 59,800円
● トラックボール	CZ-8NT1	9月発売予定
● ジョystickカード	CZ-8NJ1	標準価格 1,700円

※1 使用に際しては、カラーイメージスキャナCZ-8NS1に同梱のRS-232Cケーブルで接続するか、より高速のパラレルデータ転送を行う場合、別売のスクリーン用パラレルボードCZ-6BN1で接続してください。※2 使用に際してはコンピュータ本体と専用15型カラーディスプレイテレビ(CZ-601D、CZ-611Dなど)が必要です。※3 モデムユニットCZ-8TM2に同梱のソフトはX1/X1 turboシリーズ用です。※4 使用に際しては、あらかじめ、別売の1MB増設RAMボードCZ-6BE1Aを増設してください。

アートツールと呼びたい「PRO-68K」シリーズソフト。

イージーオペレーションの統合型表計算ソフト

BUSINESS PRO-68K	CZ-212BS	標準価格 68,000円
------------------	----------	--------------

コマンド型リレーショナルデータベース

DATA PRO-68K	CZ-220BS	標準価格 58,000円
--------------	----------	--------------

ワープロ機能を備えたカード型リレーショナルデータベース

CARD PRO-68K	CZ-226BS	標準価格 29,800円
--------------	----------	--------------

FM音源をフルサポートするサウンドエディタ

SOUND PRO-68K	CZ-214MS	標準価格 15,800円
---------------	----------	--------------

マウスを使った簡単操作の楽譜ワープロ

MUSIC PRO-68K	CZ-213MS	標準価格 18,800円
---------------	----------	--------------

AD PCM機能をサポートしたサンプリングエディタ

Sampling PRO-68K	CZ-215MS	標準価格 17,800円
------------------	----------	--------------

オリジナリティを活かせるポップアートツール

NEW Print Shop PRO-68K	CZ-221HS	標準価格 19,800円
------------------------	----------	--------------

フルスクリーンエディタ内蔵の通信ソフト

Communication PRO-68K	CZ-223CS	標準価格 19,800円
-----------------------	----------	--------------

ソフトウェア開発に役立つCコンパイラ

C compiler PRO-68K	CZ-211LS	標準価格 39,800円
--------------------	----------	--------------

ソフトウェア開発ツール

THE 福袋 V2.0	CZ-224LS	標準価格 9,980円
-------------	----------	-------------

マルチタスク、リアルタイムオペレーティングシステム

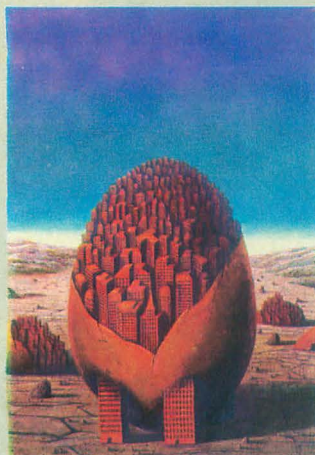
QS-9/X68000		10月発売予定
-------------	--	---------

＜ゲームソフト＞	● ツインビー	CZ-217AS	標準価格 7,800円
	● アルカノイド	CZ-222AS	標準価格 7,800円
	● 沙羅曼蛇		9月発売予定
	● 熱血高校ドッジボール部		10月発売予定
	● フルスロットル		8月発売予定

＜パソコン教室開催のお知らせ＞ X68000、MZ-2861のパソコン教室を開催します。くわしくは、下記までお問い合わせください。

札幌(011)642-8111・仙台(022)288-8705・東京(03)260-1161・横浜(045)201-6525・名古屋(052)332-2611・大阪(06)222-7655・神戸(078)291-8715・福岡(092)481-2860

シャープ株式会社 ● お問い合わせは…シャープ株式会社電子機器事業本部システム機器営業部 〒545 大阪市阿倍野区長池町22番22号 ☎(06)621-1221(大代表)
電子機器事業本部テレビ事業部第4商品企画部 〒162 東京都新宿区市谷八幡町8番地 ☎(03)260-1161(大代表)



表紙絵：Matsubaguchi Tadao

UNIXはAT&T BELL LABORATORIESのOS名です。
 CP/M・P-CP/M・CP/M Plus、CP/M-86、CP/M-68K、
 CP/M-8000、C-DOSはDIGITAL RESEARCH
 XENIX、MS-DOS、Macro 80、OS/2はMICROSOFT
 SONY FilerはSONY
 MSX-DOSはアスキー
 SI-OSはMULTISOLUTIONS
 OS-9、OS-9/68000はMICROWARE
 UCSD p-systemはカリフォルニア大学理事會
 FLEXはTSC
 Word Star、Word MasterはMICRO PRO
 TURBO PASCAL、SidekickはBORLAND INTERNATIO
 NAL
 LSI CIはLSI JAPAN
 HuBASICはハードソンソフト
 SUPER BASE、WICSはキャリーラボ
 の登録商標です。その他プログラム名、CPU名は
 一般に各メーカーの登録商標です。本文中では、
 "R"、"TM"マークは明記していません。
 本誌に掲載されたすべてのプログラムは著作権法
 上、個人で使用するほかは無断複製することを禁
 じられています。

■広告目次

アイビーエル	186・187
アイビット電子	182・183
アクセス	192
イースト	9
AVCフタバ電機	178
エス・ビー・エス	10
計測技研	176
サムシンググッド	174
J&P	表3・188-191
シャープ	表2・表4・14-7
ソフトクリエイト	177
九十九電機	13
日本ファルコム	11
パンフィックコンピュータバンク	184・185
パソコンショップハードソン	8
ビー・アンド・エー	180・181
マイクロネット	12
満開製作所	174
メディアショップ・ハイランド	179

UNIX

●特集1

28 真夏の夜の数値演算

28	コンピュータにおける数値表現	村田敏幸
34	連立方程式は行列でいこう	相馬英智
42	i があるからむずかしい	向原あゆむ
47	とんでもなくデタラメな話	華門真人
51	そこに π があるから	丹 明彦
61	超応用グラフィック歪められた光	柴野雅彦
64	超応用AD PCM 音の数学	加藤賢哉
72	数値演算プロセッサの活用FLOAT 3+.X	長井 清/平野照比古/中野修一

●特集2

100 MIDIサウンドプログラミング

100	短期集中講座 MIDI活用テクニック MIDIの基礎とボードの製作	三沢和彦
106	MIDI対応シーケンサ	金子俊一

●シリーズ全機種共通システム

137	THE SENTINEL	
138	マルチウィンドウエディタWINER	近藤 環

＜スタッフ＞

●編集長／前田 徹 ●副編集長／永野 仁 ●編集／植木章夫 石塚康世 高野庸一 ●協力／有田隆也
 中森 章 清水和人 後藤貴行 林 一樹 浅野恵造 山村 一 井本 泰 堀内保秀 荻窪 圭 藤原和
 典 岡本浩一郎 毛内俊行 野中俊一郎 吉田賢司 影山裕昭 相馬英智 古村 聡 村田敏幸 倉持亮一
 ●カメラ／杉山和美 ●イラスト／永沢しげる 山田晴久 小栗由香 ●アートディレクター／島村勝頼
 ●レイアウト／元木昌子 AD GREEN ●校正／手塚喜美子 千野延明

1988AUG. 8

E N T S

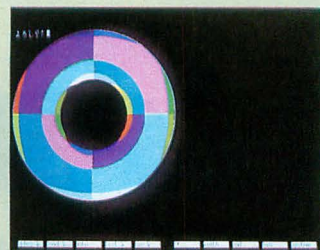
●THE SOFTOUCH

- | | | |
|----|---|------|
| 14 | SOFTWARE INFORMATION
話題のソフトウェア/新作ソフト情報 | |
| 16 | GAME REVIEW
ヘルソーク/プロフェッショナル麻雀悟空/ハーレッシュ | |
| 18 | SPECIAL REVIEW
イースⅡ(第1話) | 華門真人 |
| 20 | ソーサリアン(その2) | 西川善司 |
| 22 | 第4のユニット2 | 長沢淳博 |
| 24 | われら電腦遊戲民(1)
ゲームは僕らのキャンバスだ | 倉持亮一 |

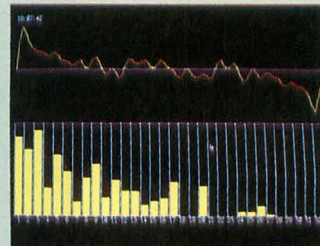
●連載/紹介/システム

- | | | |
|-----|---|-----------------------|
| 26 | 猫とコンピュータ 第26回
ぼくはかぐや姫? | 高沢恭子 |
| 80 | Oh! X LIVE in '88
組曲「くるみ割り人形」よりシナの踊り(X1/X1turbo)
マリオネット(X1/X1turbo)
ささやきのステップ(MZ-2500) | 伊藤圭一
佐々木孝司
岡上圭作 |
| 85 | C調言語講座 PRO-68K 第2回
ほいほいファイル術 | 祝 一平 |
| 89 | 特別講義
Cとアセンブリ言語をリンクして使う | 中森 章 |
| 96 | X68000あなたの知らない世界
CONCERTO-X68K
DATA PRO-68K/CARD PRO-68K | |
| 117 | Z80マシン語ゲーム工房 第1回
目指せシューティング | 村田敏幸 |
| 125 | 実用(?)オブジェクト指向のゲームプログラミング 最終回
オブジェクト指向のゆくえ | 浜口 勇 |
| 129 | X68000 BASIC入門 最終回
必殺サンプリング戦法 | 中森 章 |

Oh! X質問箱……156
FILES Oh! X……158
バックナンバー案内……160
ペンギン情報コーナー/Again Watch……161
STUDIO X……164
愛読者プレゼント……168
編集室から/DRIVE ON/ごめんなさいのコーナー/SHIFT BREAK/microOdyssey……170



特集1 歪められた光



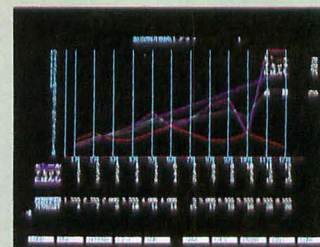
特集1 音の数学



イースⅡ



第4のユニット2



X68000あなたの知らない世界



マルチウィンドウエディタWINER

パソコンフリークたちへ

パソコンとしての確かな伝統

(コンパチブル設計)

X1シリーズの高機能を継承したコンパチブル設計、蓄積された豊富なソフトウェア資産^{*}が利用できます。^{*}カセットテープソフトは利用できません。

●伝統を受け継いだ多彩なグラフィック機能やスーパーインポーズ機能、サウンド機能 ●JIS第1水準準拠漢字ROM内蔵(漢字ユーティリティソフト付) ●5" FDD 1基内蔵、別売のCZ-53F(標準価格19,800円)の増設でデュアルドライブも可能 ●ユーザー定義のキャラクタゼネレータ機能



●CZ-53F

(マルチビジュアル端子)

コンピュータ画面をビデオ録画できる——。ビデオやビデオ入力端子つきテレビとダイレクトに接続、マルチビジュアル端子がパソコンシーンを鮮やかに彩ります。たとえばゲーム、プレイしながらその過程をそのまま録画、後で再生すれば攻略法も研究できるし、隠れキャラクタやウラ技も確認できる。またベストスコアの達成や最終面をクリアした決定的瞬間もバッチリ残せます。



X1アミューズメントステーション

どちらから始めるか。ニューエンター

(HEシステム搭載)

リアルなキャラクタで迫力あふれるゲームが楽しめるホームエンターテインメントシステムをX1に搭載しました。HEシステム専用カスタムCPUや高性能多色化スプライトIC、6重和音のサウンド機能、さらにマルチビジュアル端子接続による鮮明画像、ソフトはコンパクトな専用ICカード。この新しさがオモシロさ、もう遊び心はトップギア…。次世代ゲームが思いっきり楽しめます。

■鮮やかな画像/マルチビジュアル端子による鮮明画像。ゲームプレイをビデオに録画もOK。

■リアルなキャラクタ/最大32×64ドットの大迫力キャラクタで、よりリアルなゲームプレイ。

■多彩なカラー表現/表示色は512色中256色同時表示、キメ細かな色彩で表現力がさらにアップ。

■迫るサウンド/6オクターブ6重和音のサウンド機能でさらにひろがる臨場感。

■ICカード/ソフトは手のひらに入る専用ICカード、遊び心が一気に加速する新しさ。

ゲームフリークたちへ

次世代ゲームマシンの高感度

(システムアップも)

サウンド、アート、通信も…。これは成長する楽しみ。テレビやビデオの映像をカラー静止画で瞬時に取り込めるカラーイメージボード^{※1}、ステレオタイプのFM音源^{※2}、話題のネットワークにアクセスしたり、仲間同士でデータやメッセージを交換できるパソコン通信^{※3}もサポートします。

- ※1 カラーイメージボードII CZ-8BV2 標準価格 39,800円
熱転写カラー漢字プリンタ CZ-8PC2 標準価格 69,800円
※2 ステレオタイプFM音源ボード(スピーカー2本1組標準装備・ミュージックツール同梱)
CZ-8BS1 標準価格 23,800円
※3 モデムユニット(300ボー) CZ-8TM1 標準価格 29,800円・モデムユニット
(300ボー/1200ボー自動切替) CZ-8TM2 標準価格 49,800円

テイメントマシン 登場。



専用パッド

■専用パッド/HEシステム専用のパッドを同梱、思いっきりゲームに熱中。

HE
system

このマークはホームエンターテイメントシステムの意味です。X1twinのHEシステム用ソフトには、このマークのついているICカードをご使用ください。



- ソフトはコンパクトな専用ICカード

これがX1誕生 5年目の 解答です。

新登場



X1twin パソコンテレビ

- パーソナルコンピュータ+キーボード CZ-830C-BK(ブラック) 標準価格 99,800円
- 14型カラーディスプレイテレビ CZ-830D-BK(ブラック) 標準価格 98,000円
- チルトスタンド CZ-6ST1-B(ブラック) 標準価格 5,800円

シャープ株式会社

●お問い合わせは…シャープ㈱電子機器事業本部システム機器営業部 〒545 大阪市阿倍野区長池町22番22号 ☎(06)621-1221(大代表)
電子機器事業本部テレビ事業部第4商品企画部 〒162 東京都新宿区市谷八幡町8番地 ☎(03)260-1161(大代表)へ。

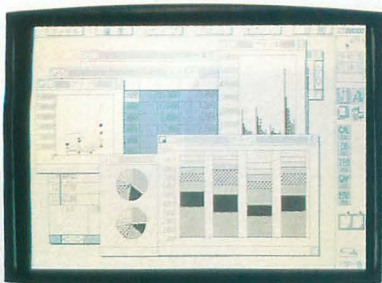
資料請求券
X1twin
on X
8 係

ハードの余裕がフレンドリーなオペレーションを生みだしている。インテリジェントな機能に

イーザーオペレーションの統合型表計算ソフト

BUSINESS PRO-60K

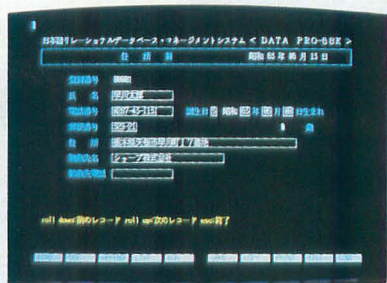
■CZ-212BS 標準価格 68,000円
スプレッドシート(表計算)、データベース、グラフ作成機能を緊密に一体化させた統合ビジネスツールです。マウス対応のやさしいオペレーション、最大16個のマルチウインドウ、高度なエディタ機能、豊富な関数群など、初心者からプロフェッショナルまで幅広くお使いいただけるソフト。定型業務、各シミュレーションにも対応できるよう集計、再計算もスピーディです。



コマンド型リレーショナルデータベース

DATA PRO-60K

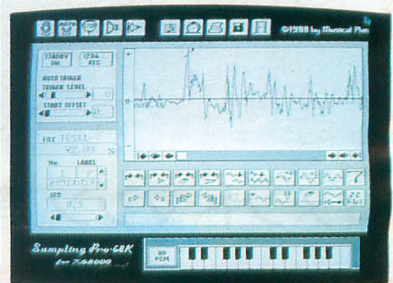
■CZ-220BS 標準価格 58,000円
コマンド入力を軽減するヒストリー機能、罫線ドライバー付レポートライター機能、10進31桁の高度な演算精度。またコマンド型RDBとしては初のイメージ表示機能を装備、イメージスキヤナ等で取り込んだ絵や写真のデータも管理できます。強力なADL(専用言語)も装備。高度なアプリケーションの構築が可能。さらにサウンドデータの処理もできます。



AD PCM機能をサポートしたサンプリングエディタ

Sampling PRO-60K

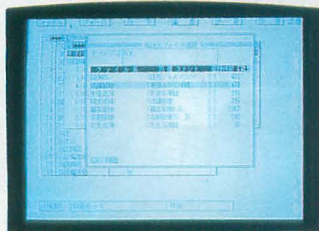
■CZ-215MS 標準価格 17,800円
X68000のAD PCM機能を活かすエディタ。録音した音声を波形表示し、それをエディットできるWAVE EDITOR、録音した50音データでX68000がしゃべるSPEECH EDITORなどをサポート。また短いサンプリング音を長く伸ばして持続音ができるループ処理機能も装備。サンプリングしたデータはBASICプログラムでも使用可能。効果音やおしゃべりを多彩に活かします。



カード型リレーショナルデータベース

CARD PRO-60K

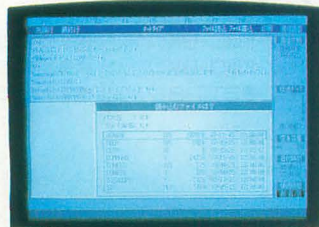
■CZ-226BS 標準価格 29,800円



スクリーンエディタ内蔵の高機能通信ソフト

Communication PRO-60K

■CZ-223CS 標準価格 19,800円



マウスを使った簡単操作の楽譜ワープロ

MUSIC PRO-60K

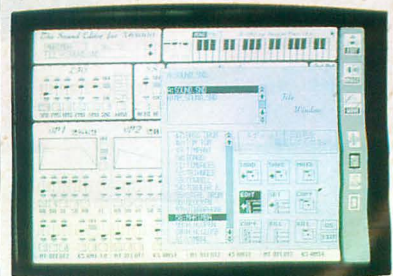
■CZ-213MS 標準価格 18,800円
メロディ譜、ピアノ譜、最大8パートのスコア(総譜)を自由なレイアウトで書き込んだ譜面を、内蔵のFM音源で演奏できる楽譜ワープロ & 演奏用ミュージックツールです。音符データの入力/編集(複写・削除・挿入)はマウスでとても簡単。プルダウンメニューから音符や記号を選んで五線譜に置いていくだけで楽譜が入力できます。「SOUND PRO-68K」との連動も可能。



FM音源をフルサポートするサウンドエディタ

SOUND PRO-60K

■CZ-214MS 標準価格 15,800円
まるでスタジオのコンソールパネルを操作する感覚で音作りが楽しめるサウンドエディティングツール。マウスを使ってFM音源のパラメータを直接指定したり、エンベロープやビブラートを音のイメージ、たとえば明るい/暗い、鋭い/やわらかいなど、言葉による指定で思い通りの音色が作成できます。サンプリングシンセサイザでおなじみの3次元表示するモードも装備。



さらに密な環境へ。
クリエイティブマインドあふれる
ソフトウェアがX68000をサポート。



シャープオリジナルソフトウェア
X68000

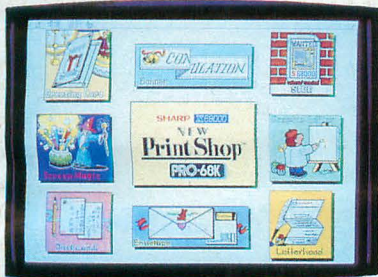
「PRO」と称される理由がわかる。

オリジナリティを活かせるポップアートツール

NEW Print Shop PRO-68K

■CZ-221HS 標準価格 19,800円

オリジナリティあふれるはがき、便せん、グリーティングカード等を簡単に作成、印刷できるホームプロダクティビティツール。ほとんどの処理をアイコンで表示し、マウスで選ぶフレンドリーなビジュアルコントロール。高機能グラフィックエディタも内蔵、データの加工・修正もOK。X-BASIC(img_save)で作成したグラフィックデータやZ^{TS} STAFF PRO-68Kで作成したデータも活用できます。



ソフトウェア開発ツールセット

THE福袋 V2.0

■CZ-224LS 標準価格 9,980円



マルチタスク、リアルタイムオペレーティングシステム

OS-9/X68000

10月発売予定

X68000の持つ高度なグラフィック環境はもちろん、AD PCM、FM音源とグラフィックスの同時再生処理といったマルチメディアに対応。本格的なオーバーラッピングマルチウインドウがサポートされ、プログラミングレベルからアプリケーションレベルまで使いやすく機能的な環境を提供します。

※OS-9はマイクロウェア社の登録商標です。

ソフトウェア開発に役立つCコンパイラ

C compiler PRO-68K

■CZ-211LS 標準価格 39,800円

X68000のソフトウェア開発に役立つCコンパイラ(XC)、BASIC-Cコンバータ(XBASToC)、アセンブラ(X Assembler)、リンカ(X Linker)、デバッガ(X Debugger)、アーカイバ(X Archiver)、コンバータ(X Converter)からなるツール。Human68K上におけるプログラム開発を効率良くサポートします。

●X-BASICのソースプログラムをXCのソースプログラムに変換するBASIC-Cコンバータで、X-BASICによるマシン語開発をサポート。

●XCはC言語の最も基本的な仕様(K&R)に準拠し、ANSI仕様も取り入れた最新バージョン。また標準ライブラリ、日本語ライブラリ、IOCSライブラリ、DOSライブラリ、BASICライブラリなど、ハードウェアをサポートした豊富なライブラリ(約700種)が用意されています。

ツインビー

シューティング
ゲーム

■CZ-217AS

標準価格
7,800円



アルカノイド

ブロックゲーム

■CZ-222AS

標準価格
7,800円



沙羅曼蛇

シューティング
ゲーム

9月発売予定



フルスロットル

ドライブゲーム
8月発売予定



熱血高校ドッジボール部

スポーツゲーム
10月発売予定



各システムハウスのアプリケーションも続々登場

- 日本語ワープロ
EW(イー・ダブリュー) 38,000円 イースト株
- 表集計・データベース
ビジネスAD68K 98,000円 MASH SYSTEMS
- 統合化ソフト
Kamikaze(神風) 68,000円 株サムシンググッド
- グラフィックツール
Z^{TS} STAFF PRO-68K 58,000円 (南) ツァイト
- Hyper UD 16,800円 イースト株
- Hyper UD Com・Vi リンク 35,000円 株C&B
- 通信ソフト
X Link PRO-68K 19,800円 シスポート株
- OS
CONCERT-X68K 99,800円 (南) アクセス
- CP/M-68Kエミュレータ 19,800円 株計測技研
- CP/M-68K 110,000円 ニューウェイブ
- CP/M-68Kエミュレータ 30,000円 ニューウェイブ
- システムユーティリティ
BASIC拡張関数パッケージ 9,800円 株計測技研
- アイコンエディター 4,800円 株計測技研
- ディスクキャッチャー 6,800円 株計測技研
- WINDEX PRO-68K 28,000円 株ジェー・イー・エル
- ファイルコンバータ 20,000円 ニューウェイブ
- アプリケーションソフト
PS-HDD MAKE ver.2.0 9,800円 バウショップ ハドソン
- ゲーム
ハウメニ・ロボット 9,500円 株アートデニング
- 魔神宮 7,800円 株デザイン・ソフト
- グランドマスター 9,800円 株デザイン・ソフト
- DOVE 9,800円 システムサコム
- 上海 6,500円 株システムソフト
- スペースハリヤー 6,800円 電波新聞社
- T.D.F. 6,800円 データウェスト株
- 源平討魔伝 7,800円 電波新聞社
- ザ・ラスベガス 9,800円 日本デクスタ株
- レリクス 7,200円 ボーステック株
- マンハッタン・レクイエム 7,800円 株リバーヒルソフト
- 桃太郎伝説 7,800円 株ハドソン

※その他、既発売、発売予定のソフトが約110本。詳しくはX68000シリーズ用「SOFTWARE FIELD」をご参照下さい。

△68000 専用



**ご存知ですか。X68000は1台目
40メガまで使用できることを。**

新製品	PS-HD68040 (40MHDD・高速タイプ-40M/ms)	定価 198,000円
	PS-HD68020	定価 138,000円
新発売	PS-HDDMAKE Ver2.0 (X68K環境設定及びインストールTOOL)	定価 9,800円

リアルタイム処理と、高い信頼性を実現する X68000専用のオリジナルハードディスク。

特に高機能グラフィックスや、ビジネスデーターを扱うためには、どうしても高水準。ハードディスクが必要となります。リアルタイム処理と、高い信頼性を実現するX68000専用のオリジナルハードディスクです。

はじめての人でもセッティング 可能なアプリケーションソフト を同梱しました。(HDD MAKE Ver2.0)

どなたにもHDDが簡単にセットできるようにしました。専用インターフェイスケーブルもついています。更に、今回X68000上で起動するアプリケーションソフトをハードディスクから起動させるためのソフト「HDD MAKE Ver2.0」(定価9,800円)を同梱しました。

X-68000本体と同色。

X-68000の人気の秘密に、すぐれたデザインもあります。本HDDは、その美的感覚をそこなうことなく、あなたのX68000をシステムアップします。

オリジナルソフト、ニュー福袋が、 バージョン・アップしました。

- ①Z's STAFFの画像ファイルをLOAD&SAVEできるZ-LOAD(), Z-SAVE()等の拡張Basicコマンド。
- ②プリンターコントロールLPOUT()コマンド。
- ③DOSのファンクション命令DOS()コマンド。
- ④カラーハードコピープリンタードライバ、PRN DRVCL. SYSコマンド。
- ⑤その他。

お申し込み方法—全国通信販売—

ご注文の際は、在庫の確認の上、現金書留または銀行振込でお申し込み下さい。
送料は、ご注文の際にお問い合わせ下さい。
商品はすべて新品、保証書付きです。

商品内容 ●I/Fケーブル●アプリケーションHDD・MAKEソフト●ニュー福袋ソフト ●保証書

●お問い合わせ・お申し込み/
パソコンショップハドソン

札幌市中央区南1条西2丁目丸井今井3F ☎(011)241-5367

S・S・H システムショップハドソン

札幌市豊平区平岸3-5 ☎(011)841-5155

40M・HDD好評発売中

ハード
ディスク

良報

HDD MAKE ver2.0を
無料で交換いたします。
ご希望の方は、旧タイプ
フロッピーご同封
の上お申し込み
下さい。

新製品
(X68000)
ACE-HD
が暴落価格の
ためPSHから
新発売!

旧タイプの方、
申し訳ありません。
究極の横置タイプだから
ハードディスクが安定しています。



あんなに
ACE-HDが
安くてなんて
...



FOR SHARP X68000

**Ver.2
新登場!!**

HyperUD

■マルチな遊・感覚で評判のハイパーUDが「カラーイメージユニット対応」(テロップのスムーズスクロールサポート)「E1搭載」の強力バージョンUPで新登場!!

SHARP X68000対応
¥21,800(E1付)



パソコンが持つグラフィック機能、ミュージック機能、サウンド機能など、これらの独立したマルチ機能を統合したハイパーUD。プログラミングすることなく、絵や音が自由にエディットできるクリエイティブソフトです。パソコン紙芝居、アニメーション、パーソナルゲーム、デスクトッププレゼンテーション、各種教材、さらにビデオ編集に有効に利用できます。

GRAPHICS Editor

ペンやブラシを使って描画を

画面いっぱいにはペンやブラシ、スプレーなどを使って絵や文字が自由に描けます。円や四角、直線を書いたり、塗りつぶしも思いのまま。65537色中240色を同時表示可能です。

SPRITE Editor

スプライトでアニメ作成を

32×48ドット、64×96ドットのスプライトが作成できます。人物や動物などのキャラクターをいくつも作成しておいて、これを続けて表示すればアニメーションやパーソナルゲームが作れます。スプライトの表示順序、速度、移動量、移動ルートが決められます。



TELOP Editor

テロップ作成も容易

あらかじめ設定しておいたテロップをシナリオの手順に従って流すことができます。文字サイズ、エッジング、バックカラーの指定は自由。テロップの方向、場所、スピードも選べます。

MUSIC Editor

メロディ、コード、リズム、パターンを設定

画面に表示された鍵盤をマウスで選択するだけの手軽さ。オリジナル曲も簡単に譜面に書き表すことができます。コード、リズム、パターンはもろもろ、楽器の種類の設定もできます。

FREE HAND Editor

マウスを使ってタイトル文字を

VIDEO

ホームビデオの編集もOK

SCRIPT

シナリオ(構成)作成も容易

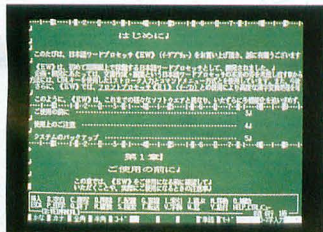
VOICE Editor

ナレーションの録音・再生が可能



■個性が光るクイック・ワープロです。& E1

EW



■マルチウィンドウ画面



■目次と索引の自動作成

機能の数を重視する現在の日本語ワープロの中にあつては、EWは非常に個性的です。当たり前のことですが、ワープロ本来の機能と操作性を重視し、シンプルで使いやすいワープロを目指しました。ですから、スクロールなども早いですし、印刷も、わざわざメニューに戻らなくても瞬時に印刷モードに入れる使いやすさです。また、索引や目次の自動作成など、まさに文書作りに徹した個性が光ります。

■EWの主な特長 ▶強力な印刷機能▶ドキュメント作成に便利な目次、索引の自動作成▶エディタモードの標準サポート▶独自のカナ漢字変換プロセッサE1標準搭載▶他文書参照やカット＆ペーストが行なえるマルチウィンドウ処理▶編集画面からのOSコマンド及びユーザープログラム実行▶表を含む文章での強力なブロック操作▶MULTIPLANに準拠したコマンドメニュー方式▶WORD MASTERに準拠したコントロールコマンドも容易▶ファイルの大きさに制限のない仮想メモリー方式採用▶バックアップファイルを自動作成する安全設計▶OS上で稼働し標準テキストファイルを生成します。

SHARP X68000対応 ¥38,000(E1付)



パーソナルコンピュータとともに

EAST

イースト株式会社 本社/〒151 東京都渋谷区代々木1-3-1 ☎(03)374-1980(代表)

コンティニュー機能付
2プレイロールプレイングゲーム

ザ・リターンオブイシター

68000
8月中旬発売
¥7,800
turbo専用
8月下旬発売
¥6,800



イシターの復活
黄金の騎士ギルは数々の危険を乗り越え、見事ドルアーガ打倒を果たした。囚われていた恋人カイもドルアーガの魔力が解け、人間の姿に戻ることができた。
ドルアーガの魔力により修復されていた塔は、魔力を失なうと再び元の廃墟へと化した。モンスターたちはより狂暴になり、二人は出口さえもわからなくなってしまった。だが、この暗黒の世界を救うためカイとギルは、女神イシターの力の源「ブルー・クリスタル・ロッド」を手し、何としても塔を脱出しなければならない。



★各機種用好評発売中

GS-151	PC-9801 S/R以降 (V.A.を除く)	5FD ¥6,800	400ラインカラーモニターを併用下さい。フロッピーディスクドライブは純製品を併用下さい。メモリー256KB以上必要。FM音源対応。ジョイスティック対応。
GS-152	PC-9801シリーズ (IBPC-9801を除く)	5DD ¥6,800	
GS-153	PC-9801Uシリーズ	3,5DD ¥6,800	
GS-154	PC-9801シリーズ (IBPC-9801を除く)	5HD ¥6,800	

※PC-286シリーズ動作可 漢字ROM必要。

時代が求めた通信ソフト

た〜みのる

68000
通信ソフト
¥12,800

7月中旬発売

「た〜みのる」は、X68000用に開発された通信ソフトです。どなたにでも簡単に操作ができパソコン通信を楽しんでいただくために開発されました。



1. バックログ機能 バックログとは、通信の内容をバッファに記録しておきいつでも通信の内容を参照し内容の一部または全部を送信したりファイルに記録したりできます。バッファの容量は設定により自由に変更することができます。初期設定は32Kバイトです。
2. ハングアップ回避機能 モデムに誤ってヘッダを送ってしまい今までは電源を切るしか方法がありませんでしたが、かなりの確率で回避します。
3. 画面モード 純粋な80×25行モードを画面制御でつくりだしました。
4. センター登録 今までのように登録できるセンターの制限がありません。ディスクの容量が有る限り登録可能です。
5. KEY履歴機能 11個前までのキー入力を覚えており同じキー入力をする場合など簡単に入力できます。
6. Human 68Kの呼出 通信中にHuman 68Kを呼び出して別の作業をすることができます。
7. ESCシーケンスをサポートしています。ハード的に対応できないもの以外はサポートしました。
8. XMODEM対応 SUM, CRC128/1024をサポートし送信時はSUM/CRCを自動判別します。
9. モデム登録 モデムの設定がなくなり信号線をコントロールする機器以外のモデムすべてに対応します。
10. ファイル内容の参照 通信中にファイルの内容を参照できアップロードする時などの内容確認が容易にできます。
11. 仮名変換 半角カタカナ文字を半角ひらがなに変換して表示することができます。

学習機能タイプ対局将棋



全シリーズ発売中
PC-9801
シリーズ
¥7,000
FMRシリーズ
¥7,000
好評発売中!!

戦慄のアドベンチャー
デンキースペースキー又はジョイスティックだけでゲームができます。



HIGH QUALITY ADVENTURE GAME
ReBirth

リ・バース

本当にこの城なのか？
そして確かにそれは鮮明に脳裏に焼き付いているものと同一のものであった。失われた記憶の中、ただ一つ残っているその城は私を悩ませてやまなかった。今その城が目の前にある。その錆び付いた大きな門を手を押した。門は大きな音を響かせながら開いた。さながら辺りに侵入者を知らせるように。
失われた記憶を取り戻すために謎の城に足を踏み入れた主人公が見たものは……。

PC-9801シリーズ ¥7,800
FM音源対応

真の1200/2400ボーの
JET ターボターミナル
(MODEL10を開く)
X-turbo
専用パソコン通信ソフト

オートダイヤル、オートログイン、アップロード、ダウンロードパラメータの設定、エスケープシーケンス対応、ファイル管理機能フルスクリーンエディタ搭載。

株式会社マイコンハウス
〒330 東京都三浦市大森4-8-777
TEL(0245)45-8777 FAX(0245)45-1804(GII, GIII)

日本語入力は
文節変換で
フロントプロセッサに
JET-CORE™を
採用して、ラクラク通信。
150~9,600bps対応
¥9,800

10回線/2400/1200/300bps自動識別 (32bit
(登録料¥3,000会費無料) (ホストコンピュータ使用))
SPS-NET
SPS-NET入会方法
* メモ紙に次の項目を書いて下さい。
住所 氏名 電話番号 年齢 職業 希望パスワード
ペンネーム 自己紹介 システム構成
* 80円切手を添えてSPSまでメモ紙をお送り下さい。折り返し案内をお送り致しますのでそれにしたがって御入金下さい。入金確認後正式会員として登録致します。
● GUESTアクセスは無料ですので一度覗いて見てはいかがでしょうか？
TEL(0245)46-1167(代表)24時間運営(N81XN)ゲストID(GUEST)

当社の製品は全国の有名デパート、パソコンショップでお求めになれます。尚、お求めにならない場合、郵便局にてお申し込みください。●口座番号 郡山5-12298 ●加入者名簿エス・ピー・エス ●金額 代金合計 ●通信欄(裏面)ご希望ゲームソフト名、数量、代金合計、年齢、氏名、機種名、テープかディスクの種類。(一週間に以上かかりますので、お急ぎの方は現金書留をご利用ください。その場合、おつりのいらぬようにお願いします)

ソーサリアンは進化する。

ソーサリアンユーザーだけが体験できるゲーム世界の幕あけ。新システム登場！

ソーサリアン

X1版7月29日発売！



Socerialian System

ソーサリアン システム

SOCERIAN SYSTEM

「ソーサリアン」はRPG初のシステム・MS-DOS・BAS（C等）構成の自由度の非常に高い増殖するRPGゲームです。
追加シナリオの発表により、「ソーサリアン」の世界が拡張して行きます。
追加シナリオは異国、イベント、モンスター、BGM、等の設定が多彩に展開し、これからの魅力と発表されます。

同一機種・メディアの「ソーサリアン」が必要です。

新発売

機種	メディア	定価	発売日
ソーサリアン追加シナリオ	98F VM VX 5 2DD	3,800	'88-7-22
ソーサリアン追加シナリオ	98U UV UX 3.5 2DD	3,800	'88-7-22
ソーサリアン追加シナリオ	98SFシリーズ 5 2D	3,800	'88-7-29
ソーサリアン追加シナリオ	X1 turbo 5 2D	3,800	'88-7-29
ソーサリアン追加シナリオ	98VAシリーズ 5 2DD	3,800	'88-7-29
ソーサリアン・ユーティリティ-DISK	98F VM VX 5 2DD	3,800	'88-7-22
ソーサリアン・ユーティリティ-DISK	98U UV UX 3.5 2DD	3,800	'88-7-22
ソーサリアン・ユーティリティ-DISK	98SFシリーズ 5 2D	3,800	'88-7-29
ソーサリアン・ユーティリティ-DISK	X1 turbo 5 2D	3,800	'88-7-29
ソーサリアン・ユーティリティ-DISK	98VAシリーズ 5 2DD	3,800	'88-7-29

「ソーサリアン」追加シナリオ

今後継続々と発表される「ソーサリアン」の追加シナリオでシナリオディスクVol.1.これ「ソーサリアン」のシナリオは全部で20本になります。同一機種・メディアの「ソーサリアン」が必要です。

君はまだクリアしていない 待望の追加シナリオ創刊。

SOCERIAN SYSTEM SCENARIO Vol.1



1. 魔性の島

沖合いの島とある名も無き島で奇妙な事件が起きていた。
島のすぐそばを通る船が次々と消息を絶っている。
かつて、海賊の住家だったその島にいったいどのような謎が秘められているのだろうか？



2. いけにへの神殿

ある村の近くの古代遺跡に、一人の女神官がモンスターを従えて現れた。「新月の夜に若い娘をいけにえとしてさしたさねは世界を破壊においやる」と言うのだが



3. 悪魔に魅了された花

数多くの黄金屋を出す鉱山の村で、疫病がはやりたかという噂が流れてきた。村のそばにあるカルテラの山の深奥に良く咲く薬草が生えているというのだが、そこへは通る道が閉ざされていた



4. ああ、ジョゼフィーヌは今何処に...

ケメクス王国のプリンセス マーヘラ の同輩だったヘットのジョゼフィーヌが、城の地下に広がるダンジョンに迷い込み行方不明になってしまったのだ！
さあ、大冒険ソーサリアン・ジョゼフィーヌを捜し出せ！



5. アマソンの剣(つるぎ)

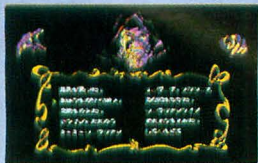
女たけの町、ワネルハの使者がヘンタウへやってきた。
王が行方不明になり、魔物か街を荒れているといつたのだ！さっさと、何人かのソーサリアンがワネルハへと無立って行った

ゲーム性アップ&エンターテイメント 羨望のユーティリティ発表。

SOCERIAN SYSTEM UTILITY Vol.1

「ソーサリアン」ユーティリティ・ディスク

「ユーティリティ・ディスク」はソーサリアン・システムの自由度を高めユーザーのニーズに答えたり、ファルコム「ソーサリアン」のスタッフが直接ユーザーへメッセージを伝える一種のメディアです。同一機種・メディアの「ソーサリアン」が必要です。



2. 魔法をかける

「ソーサリアン」で自分の思い通りの魔法をかけるには相当大変でしたがここでは120種類の魔法を一覧でかけて買えます。

3. 名前の変更

「ソーサリアン」ではキャラクターに名前をつけるときにアルファベットしか使えなかったのですが、ひらがなやカタカナの名前が付けられ、持っているアイテムの名前もかえられます。

4. ユーザーディスク・ツール

「ソーサリアン」に付属のユーザーディスクのバックアップや新しいユーザーディスクを作ったり、別々のセーブデータのキャラクターの入れ替えが可能です。

5. BGM

「ソーサリアン」では機種毎に収録されているBGMが若干異なります。ユーティリティ・ディスクには未収録のBGMの一部が収録されており聞くことが出来るようになっています。



6. 「ソーサリアン」クイズ

「ソーサリアン」にちなんだクイズを当社の若年スタッフ「タッチャン」の司会でお楽しみ下さい。

7. お便りコーナー

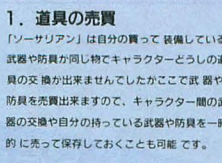
「ソーサリアン」のユーザー、アンケート結果をお送り頂いた方のご意見やスタッフのメッセージを当社の若きシナリオライター「いかちゃん」の口でお送り致します。

8. ドラゴンと戦う

「ソーサリアン」では一定の条件を満たすとドラゴン軍団と戦えるモードが出現しますが、無条件でドラゴンと戦えるようになっています。(弱いと負けますか！)

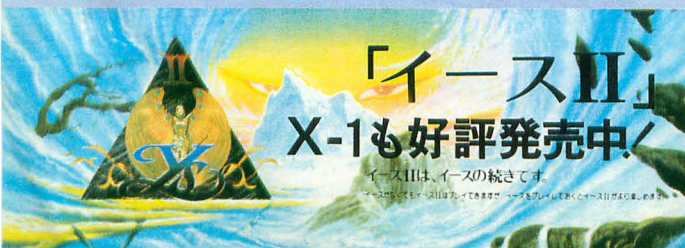
9. 「ミニミニ・ソーサリアン」

「ソーサリアン」の15本のシナリオを題材にしたゲームです。「ソーサリアン」のキャラクターが参加する形式で4人まで一緒に遊べます。最初にゴールしたキャラクターには賞品として経験値(EXP)が貰えます。「ソーサリアン」をプレイしたユーザーには大受のゲームです。



1. 道具の売買

「ソーサリアン」は自分の買った 装備している武器や防具と同じ物でキャラクターどうしの道具の交換が出来ませんでしたがここでも武器や防具を売買出来るので、キャラクター間の武器の交換や自分の持っている武器や防具を一時的に売って保存しておくことも可能です。



「イースII」
X-1も好評発売中！
イースIIは、イースの続作です。
イースIIは、イースIIの続作です。



Falcom

日本ファルコム株式会社

Personal Computer Software

〒180 東京都立川市栄町2-1-4 トミオビル

通信販売(送料別)

●現金書留の場合

氏名・機種名・住所・氏名・電話番号を明記して、現金書留でお申し込みください。

●代金引換の場合

電話やFAXやハカキで、品名・機種名・住所・氏名・年齢・電話番号を明記して、お申し込みください。商品お届け時に商品代金をお支払いください。

TEL 0425(27)6501

FAX 0425(27)7174

たんたん たんばが ゲームになる?!

近日発売予定!



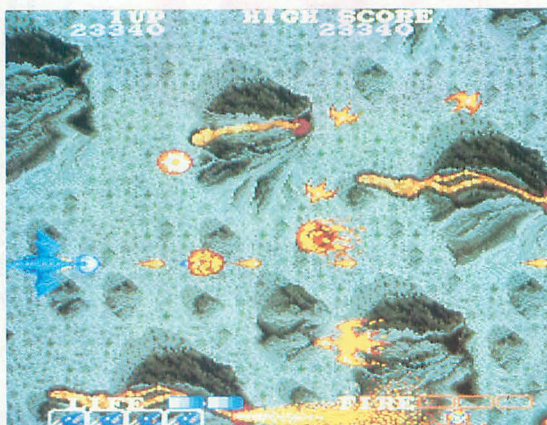
好評発売中!

STORM
NEO STRATEGIC SIMULATION

麻雀狂時代
SPECIAL

SOFTWARE INFORMATION

スペースハリアー
M.U.L.E.
ラスト・ハルマゲドン
エグザイル・破戒の偶像
ARCUS
ヘルツォーク
ザ・リターン・オブ・イシター
R-TYPE
アドベンチャーゲームインタープリター 电脑作家
Toys & Tools Human68k



完成も間近となったX68000のドラゴン・スピリット、R-TYPEとイシターです。そして最後はX1ユーザーお待ち兼ねのハイドライド3



話題のソフトウェア

今月のSPECIAL REVIEW, もう読んでくれたかな。いま注目のイースIIがちゃんと載ってたでしょ。6月24日発売の最新ソフト情報をどうしてもこの8月号でお伝えしたくて、一生懸命ガンバったんだよ。また7月にはT&Eからハイドライド3が発売される予定だし、RPGファンはとっても忙しい夏を迎えそう。でも、これらのRPGを見ていると、それまで本格派RPGの世界を目指していた基本路線から、最近では新たに冒険活劇RPGと呼んでもいいようなひとつのジャンルが完成されつつあるような気がするね。

そのジャンル分けはともかくとして、欲張りなゲームファンのひとりとしては、いまのうちにこのイースやソーサリアン、そして

ハイドライドの次に来るものにぜひ期待しておきたいものだね。

さて、皆さんお待ちかねの今月のX68000最新ゲーム情報からいってみましょう。まずはSPSからザ・リターン・オブ・イシターが、そしてテクノソフトからはサンダーフォースII、さらにはリバーヒルソフトの琥珀色の遺言とJDSの名監督、そして先月A列車IIの発売を伝えただけのアートディンクからはアーケティックが発売される予定だって。上の写真を見てもわかるようにやや発売の遅れているドラゴン・スピリットや8月発売予定のR-TYPEも順調に仕上がっているようだし、都内某所ではアフターバーナープロジェクトがスタートしたらしいし、コリヤ、ますます楽しくなりそうだ。ところで、先月号で7月発売予定だとお伝えした熱血高校ドッジボール部は、ちょっと遅れて秋頃になるみたい。もう少し待ってね。

読者が選ぶ今月のゲームベスト10

発売されたとたんに上位に入ったのがソーサリアン。やっぱりね。3位以下を大きく引き離して源平討魔伝とトップ争いを繰り広げています。パソコンゲームで初めて「剣と魔法」の世界を知ったという人が、以来「アーサー王」を座右に置いて、なあって言っていました。ゲーム大好きでよかったね。

イースIIも見逃せません。次はきっと上位に入ってくるでしょう。うん、今度どなたか順位予想をやってみませんか？ 宛先はOh!X編集室

ゲームベスト10係です。

1. 源平討魔伝
2. ソーサリアン
3. SUPER大戦略
4. 三国志
5. スペースハリアー
6. イースII
7. イース
8. スーパーレイドック
9. ぎゅわんぶらあ自己中心派2
10. 上海

さて、これまでX68000関係のソフト情報は、ゲームはこの「SOFTWARE INFORMATION」で、ツール類は「X68000あなたの知らない世界」で2カ所で紹介してたわけだけど、ずいぶんと発売されるソフトの数が多くなってきそうな気配なので、来月からは一本化して、このTHE SOFTOUCHのなかに新しくX68000ソフト情報コーナーを新設したいと思っているわけ。誰かそのコーナーに付けるいいネーミングがあったらハガキに書いて送ってくださいな。採用された方には1988年型最新モデルのOh! Xロゴ入りオリジナルシャープペンをドーンと豪華に1本差し上げちゃいましょう。いやー、本当に太っ腹のOh! X編集室ですこと。そいじゃ、よろしくね。

新作ソフト情報

☆…7月2日現在発売中 ★…近日発売予定

★スペースハリアー

スぺハリと聞けば、X68000版のことだと思っていたX1ユーザーのためにX1版がついに発売されることになった。ゲームの内容なんてもう説明するまでもないが、意外とそのシナリオについては知らない場合が多いので、あえてここで簡単に紹介しておくと、超自然現象と凶悪な魔生物に侵略されたドラゴンランドを救うべく、超能力戦士ハリアーはオートロック式ランチャーを手に単身戦いを挑むのだった……。というもの。さあ、あとはドムやアイダなどお馴染みの敵キャラ相手に、3Dシューティングアクションを存分に楽しもう。

X1/X1turbo用 5"2D版2枚組 7,800円
(2ドライブ専用)

電波新聞社 ☎03(445)6111

★M.U.L.E.

シミュレーションとひとことで表現するには、あまりに毛色の違ったゲーム「M.U.L.E.」がX1に登場だ。このゲーム、簡単に説明すると遠い惑星で資源調査と開拓を進めていくわけだが、その間、自分の土地を確保したり食料を生産し、オークション会場にも足を運び、そこで儲ければ多目的ロボット・ミュールを買付け、自分の土地に設置していくというもの。一見地味だが、4人プレイで遊べば、プレイヤーの個性が出てしまって、とても熱くプレイできそう。

X1/X1turbo用 5"2D版 7,800円
ビー・ビー・エス ☎045(931)5815

★ラスト・ハルマゲドン

このRPGの舞台は、いまから何万年も先の未来。人類は滅亡し、地球を支配するものはいなかった。そこに現れたのが、かつて人類によって滅ばされたはずのモンスターたち。地球を我々のものに、と奮い立つ彼らの未来は順風満帆のように思えた。が、そんなとき彼らの前に立ちはだかる生物が。人間? いや、そんなはずはない。彼らは滅びたはずだ。その生物はモンスターたちと同じく、地球を支配しようと宇宙からやってきたエイリアンたちであった。そしていま、地球をめぐるモンスターとエイリアンの戦いが始まる。このラスト・ハルマゲドンの主役は人類ではない。そう、モンスターたちなのだ。



スペースハリアー

X1/X1turbo用 5"2D版5枚組 7,800円

(2ドライブ専用)

ブレイングレイ ☎03(264)3534

★エグザイル・破戒の偶像

このエグザイルは、アクションシーンとRPGシーンの2つで構成され、アクションシーンは源平討魔伝のデカキャラモード、RPGシーンはドラクエタイプの画面構成となっている。そしてこのゲームは12世紀という時代設定からスタートして、9つあるシナリオを、1つひとつ解いていくうちに、このゲームの最終目的を知ることとなり、舞台も20世紀へと移っていくようだ。アラビア半島を中心に展開される古代の神秘的な世界。はたまた現代の中東情勢がゲームに取り込まれていて楽しめそう。また、発売日より2週間以内にこのソフトに付いている応募用紙を送ると、もちろん日本テレネットのオリジナルミュージックCDが当たるオマケも付いている。

X1turbo用 5"2D版3枚組 8,800円
(2ドライブ専用)

日本テレネット ☎03(268)1159

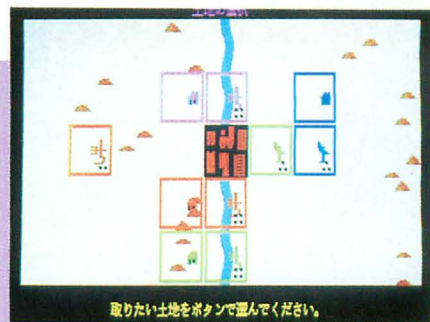
★ARCUS

「RPGには様々なタイプがあるわけだが、すべてのRPGにおいて共通点がある。それは経験値である。(中略) このことについては最近、経験値稼ぎという言葉が生まれた。シナリオやグラフィックが変わっただけで基本的なシステムは変わってなかった。そこでわがウルフチームは、考えたのである。これまでのパワープレイを中心としたRPGを第一世代のRPGと例えるなら、第二世代のRPGはテーブルトークタイプと考えたわけである。レベル、経験値はなく、会話を中心とし、キャラの成長はデジタル的ではなくアナログ的にする。いま、RPGが新しくなる。」「(RPGにおけるARCUS概括論)より一部抜粋)。ここからもわかるように、あの、ウルフチームの意欲作がX1に初登場だ。88版のものにかなりの変更が加えられる予定らしく、ウルフチームの実力に期待したい。

X1/X1turbo用 5"2D版5枚組 9,800円
ウルフチーム ☎03(269)8650

☆ヘルツォーク

2人同時プレイもできるリアルタイム・シミュレーションゲームが登場だ。あなたの使命は機動歩兵と破壊工作兵器を使って、敵本拠地を攻めるべく前線基地で戦い抜くこと。2人同時プレイの場合には、同じ画面のなかを動き回るのはではなく、画面を縦に2分割し、プレイヤー1とプレイヤー2が別々のスクロールをしてしまったりと、いままでのシミュレーションとは毛色の違うものに仕上がっている。このあとのGAME REVIEWでも紹介しているので、そちらのほうも参考に。



M.U.L.E.

X1/X1turbo用 5"2D版 6,800円

(要G-RAM, turbo以外はジョイスティック専用)

テクノソフト ☎0956(33)5555

★ザ・リターン・オブ・イシター

このゲームはあのドルアーガの塔の続編で、ギルがドルアーガを倒し、その魔力を封じ込め、恋人のカイトとともにこの塔から脱出するところから始まる。しかし、ドルアーガの魔力が解けたためにその魔力によって修復されていた塔は廃墟と化し、出口への道も迷路となってしまった。さらにドルアーガの呪縛が解けてしまったため、モンスターたちは以前にもまして狂暴になっていた。果たして、ギルとカイトは世界を救うことができるか、それはあなたの腕次第。

X68000用 5"2HD版 7,800円

エス・ビー・エス ☎0245(45)5777

★R-TYPE

昨年、ゲームセンターで好評を博したR-TYPEが各機種に移植されているのは皆さんご存じのとおり。首を長くして待っていた方、お待ちせしました。いよいよX68000にも登場だ。次々に現れるグロテスクな敵キャラを相手に、あなたは単身R-9に乗り込み、戦わなければならない。果たして、バイド帝国の支配者バイドを倒すことができるだろうか。どこまでアーケード版の迫力に迫れるか。

X68000用 5"2HD版 7,800円
アイレム販売 ☎06(535)4480

☆アドベンチャーゲームインタープリター

電脳作家(サイバーライター)

ついに、X68000ユーザー念願のアドベンチャーゲーム用のコンストラクションキットが登場した。Human68kのコマンドとして扱うことができ、このツール専用のグラフィックツールも付いている。なお、このアドベンチャーツールを使ったアドベンチャーゲームシナリオコンテストも予定されており、入選作品の一部は、商品化が行われるほか、それ以外の作品は各応募作品ごとに得点順位、偏差値、審査員のコメント付きで返送される。

X68000用 5"2HD版2枚組 4,980円
日コン連企画 ☎06(644)6901

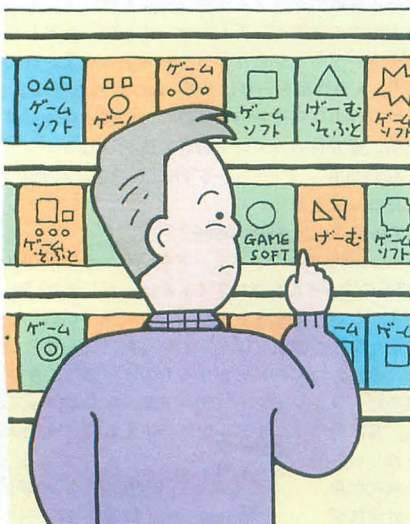
☆Toys&Tools Human68k

Human68kのコマンドモードを使ううえでACOPY(複数のファイルを連結する)といった、あれば便利! というようなものから、QIX(見ただけで心がごも環境ソフト)といった、こんななんの役にたつんだと思わせるものまで幅広く各種集めたトランジェントコマンド集。なんといっても、基本的にマニュアルレスで使える親切設計がうれしい。

X68000用 5"2HD版 6,800円
計測技研 ☎0286(22)9811

GAME REVIEW

今月は、シューティングアクション「ヘルツォーク」と、正統派麻雀ソフト「プロフェッショナル麻雀悟空」。そしてRPGの「ハーレッシュ」の3本です。うまくすればX68000のドラスピが間に合うかと思っていたけど、今月もハズレ。来月、期待しててね。

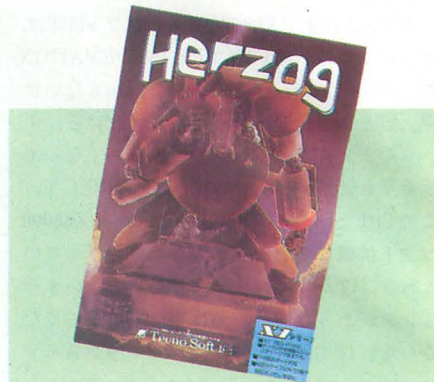
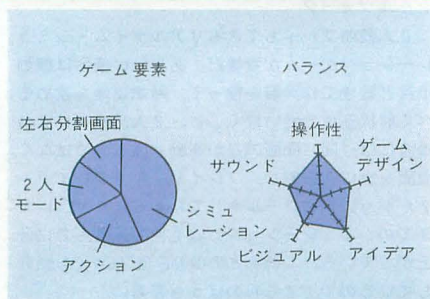


ヘルツォーク

2プレイヤーの場合だと、左右に2分割された画面が上下別々にスクロールするシューティングゲーム。熱くなること請け合い。

▶パッケージを見て、ひと昔前のスクロールシューティングかとい瞬不安を感じる。デモを見て、さすが技術のテクノソフト、いい処理してるなあと感じる。そしてゲームをプレイしてみると、やっぱりヘルツォークにしてよかった！となる。実際、このパッケージは地味だし、なんとなくつまらなそうな表情のゲームである。ところがぎゅっ、真実はさにあらずである。プレーするとわかるが、このゲームの戦略的要素は大戦略を、2分割スクロールはボールブレイザーを連想させるほどの出来栄なのだ。前評判はないに等しいこのテのゲームでは、昔の悪夢のような操作性が思い出されそうだが、その心配もない。リアルタイムの要素とストラテジックな要素が非常にうまく調和していて、妙にハマったりしてしまうソフトだ。とにかくシューティングというよりシミュレーションの色合いが強いので、その筋がお好きな方は、ぜひ2人用モードで実際にプレイしてみしてほしい。

熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷ (A.N.)
▶まずはなんにも見ないでゲームをやってみる。1分たった。しえー、なんじゃこれは。訳がわからん。今度はマニュアル片手にやってみる。なにに、破壊工作兵器を作って、敵の前線基地を破壊すればいいのだと。こりゃ単純なゲームなこと。それならば、



ジャンジャン兵器を作ってやろうじゃないの。それっ、戦車だ、核ミサイルだ！

おっ、こいつは楽しいや、作った戦車やら歩兵やらが、前線基地に向かってトコトコと勝手に動いてくれるではないか。おまけに、敵と衝突すれば戦闘だってしてくれる。それをコーヒーでも飲みながら、ノンビリ眺めてりゃいいのかと思うと、世の中そんなに甘くはなかった。自分はといえばモビルスーツを操縦して、兵器の輸送やら、敵の攻撃やらで、コセコセと画面を動き回って大忙し。このゲーム、人間と戦うこともできるので、コンピュータ相手にムツリするよりは、友達相手にギャーギャー騒ぎながら遊ぶほうが健康的でしょう。

熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷ (H.K.)

X1/X1turbo用 5" 2D版 6,800円
(要G-RAM, turbo以外はジョイスティック専用)
テクノソフト ☎0956(33)5555

プロフェッショナル麻雀悟空

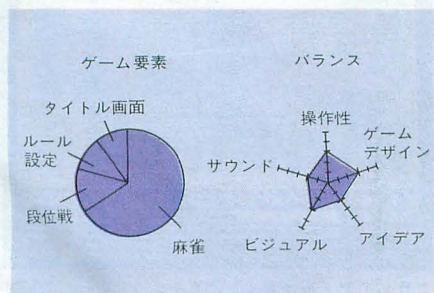
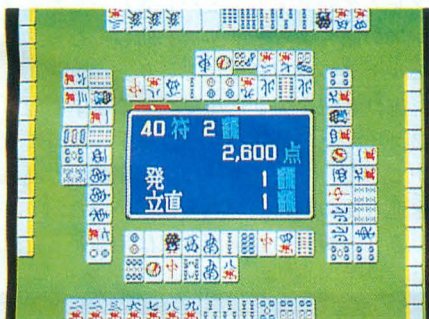
24人の対戦相手のなかから雀士を選び、段位戦、勝抜戦、段位の3つのモードで対戦できる正統派4人打ち麻雀ゲームです。

▶うーん、凄い。なにが凄いて、この麻雀悟空、4人打ち麻雀で結構強いんですよ（例によって私が弱いだけかもしれないが、そんなことは気にしない）。で、麻雀悟空という名前からもわかるように、麻雀に出てくるキャラが悟空だったり、八戒だったりするわけで、1人ひとりのキャラの癖が（そうそう、1回1回対戦する相手が違うんですよ）平均和了点25000点とか、立直率.250とか、数字で見られるんですよー、うーん恐ろしい。でもこれだけキャラをリアル（っていうのはなんか変な感じだけど）にするんだったら、なんで、上がったときの「ちやい」とか「これで勝ったと思うなよーっ！」とか、リアクションを付けてくれなかったんだらう？

はっきり言って、3人のゴルゴ13にかこまれて麻雀やってみないでいまいち、落ち着けないんだよねー。黙々と麻雀やる人にはいいのかもしれないけど……。あと0.5歩で完璧なのになー。

熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷▷ (で)

▶右手人差し指を□に、中指を□に、薬指を□に添え、歴戦の雀士を前に、牛魔王、三蔵、敵は多く、ルールはこちらで決められるが、あまりローカルなもの気が引け、三連刻くらいは入れてもらうがカンウラはなく、ぼんやりしていると鳴き損ね、うっかり捨てると振り込み、時折数秒の長考に入るかと思えばおもむろにリーチをかけられたりして、それでも早朝、まだ明けやらぬ空の下、これから1日が始まるというすっきりした頭で挑めば、慎重に慎重を重ね、無理をせず、振り込まずして勝てぬこともなしとはいえ、半荘も3度目を数える朝刊も配達され、多少計算機相手に「このやろう」などと口走り始める頃には、あれよあれよと裸にされ、それでもコーヒーの持つカフェインの力で持ち直し、前半の貯金にものをいわせ、なんとか「悟浄」は初



段へと昇進した。

実戦並みの緊張感と頭脳を要求される、久々のまっとうな麻雀遊戯であった。

熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷▷ (K)

X1/X1turbo用 5" 2D版 6,800円
シャノアール ☎03(702)0598

ハーレッシュ

過去に封印されたはずの影の神が、突如復活した。そこで光の戦士が失われた光を求めて立ち上がるという、RPGなのです。

▶このハーレッシュは、いわゆる普通のアクションRPGとなっております。町の住民から情報を集め敵と戦って経験値やお金を稼ぐ。そいでもって、剣や防具を買ったり修理をしたり、ときにはデカキャラも登場したりするアレです。スクロールは波打つし、画面消去は遅いし、BGMは変化に乏しいし、マニュアルは不親切だし、Oh! Xの編集者はオタクしてるようだし(失礼、これは関係ない)と、欠点は多いのですが、ところがどっこい。プレイを続けていると簡単に解けていく謎、そして次々と変化しながら広がっていくマップなど、なかなか心地よいのです。過去に、あのザナドゥを5時間で飽きたこの私が、18時間もの間、すっかり夢中になってしまいました。

いま話題のイースIIやソーサリアンは、周知のとおり、すっかりturbo専用になっていますので、RPGファンのX1ユーザーの方は、ぜひこちらを召し上がってみてはいかがでしょうか。

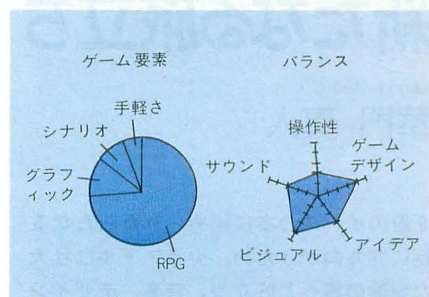
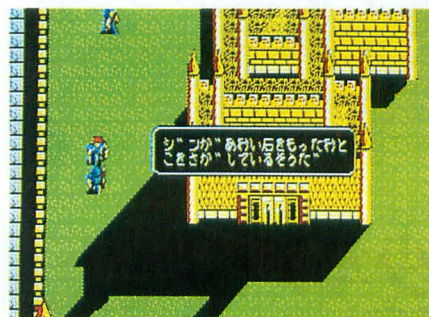
熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷▷ (お)

▶リアルタイムのアクションRPGである。最近では、戦闘が起こるといちいち戦闘画面とかに切り換わったりするのが多いが、このゲームは、敵のいる方向に押しつけると、勝手にボカスカと殴り合ってくれるという、実に安直な方式でなかなかよろしい。傷直しをしなくてもどんどん傷が直っていくのもいい。

グラフィックはなかなかきれいである。人に会って話を聞くと、クローズアップ

私はもっと自由に空を飛ぶたいのだっ！

ちわーす、オタッキーの(で)です。違ってます。ところでこの私は、X68000という「ザ・コックピット」でばかり遊んでいます(もちろんX1ではまじゃべんちゃーだけ)。このコックピットは、これはこれでとても満足してるんだけど、やっぱりセスナ機や戦闘機みたいにキリモミ飛行はできないし、急上昇なんかもできないんですよねー。それに私は夕焼けに染まる空



が出てくるのはなかなかよい。また、宮殿にはいかにもという感じのBGMが流れ、衛兵が行進をしていたりしてなかなか雰囲気がい。お姫様に会いに行くところもそれっぽくてかっこいい。

難を付ければ、ファミコンなんかのゲームに比べて、詰めが甘いというか、いまいちのかったるさがあるのが問題といえる。しかし、パソコンRPGにありがちな、ごてごてとしたところを廃した、バランスのいいゲームである。

熱中度▶▶▶▶▶▷▷▷▷▷ (M.Y.)

X1/X1turbo用 5" 2D版 3枚組 7,800円
ザイン・ソフト ☎0794(31)7453

港を飛び立ちたいし、昼の景色も見たい。ほかにマッハ2でほかの飛行機とも競争したい。したいっつ！ そう、もっと私は自由に空を飛ぶたいのだ。最近、この私が遊べたフライトシミュレーションって、どうもコックピットのほかには、ずいぶん前の投稿のMZ-1500用「SKYHOLIDAY」しかないじゃないですか。これではいけないっ！ ねー、誰かX68000にもっと凄いフライトシミュレーションを作ってよ。(すっかり他力本願の(で))

●イースII(第1話)

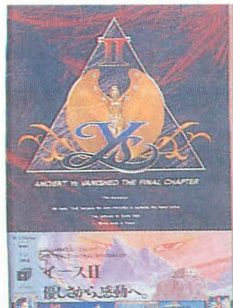


少年アドルの 新たなる旅立ち

Kamon Masato

華門 真人

6冊のイースの本に秘められた新たなる謎に立ち向かうため、少年アドルは壮大な冒険の旅へと旅立つ。音楽、デザインなどは言うに及ばず、なかでも今回のイースIIでは、完成されたストーリーにぜひ注目していただきたい。



X1turbo用 5"2D版4枚組 7,800円
(Model 10では要CZ-8BGR2, CZ-8BF1
2ドライブ専用)
日本ファルコム 0425 (27) 6501

第1章 ランスの村

「大丈夫？」
かわいいその声で、ようやく俺は意識を取り戻した。

「ここは？」
どうやら、またも見知らぬ土地に来てしまったようだ。故郷が妙に懐かしい。

しかし、そんな感傷に浸っていたのもバノアの家を訪れるまでのことだった。そう、俺は助けてくれたリリアなる娘に連れられランスの村へ向かったのだ。ランスの村では、まずリリアの母バノアを訪ねた。

そこで俺は悲しい事実を聞かされた。あのリリアは実は重い病いに侵されているという。なんとかしてあげなければ。そう思うと、俺は再び胸のうちに熱いものが燃えさかるのを感じた。そう、俺は行かなければならない。リリアのために。

第2章 廃墟

バノアの話によると、医者フレアならばリリアのための薬を作れるという。とりあえずフレアを探そう。そう思ってバノアの家を出て村を歩きまわっていると、フレアの弟なる人物に出会った。

彼の話によると、フレアはいまは廃墟と化している廃坑のなかで生き埋めになっているらしい。俺の新たな目的は決まった。手元にはバノアにもらった300Gがある。俺はそれで剣と楯、そして薬草を買って求めた。村人たちの話を聞いただけ聞いたらいいよ廃坑へと出発だ。

廃墟のなかに入ると、さっそくモンスターどものお出迎えだ。久々の戦いに最初は戸惑う俺だったが、カンさえ取り戻せばこっちのもの。俺は次々とモンスターどもをなぎ倒し、体力の充実に努めた。

廃墟のなかで俺は奇妙な老人と出会った。その老人は俺にモンスターの守っている宝箱のなかの物を持って来てくれるように頼むのだ。よしきた、とばかりにそのモンスターに戦いを挑んだのはよかったが、相手が強すぎた。

やっとのことで逃げ出した俺は、さらに体力を充実させ、装備もふやして再び戦いを挑んだ。1回相手を切りつけては離れるというヒット・アンド・アウェイ戦法をとった俺の前に、モンスターはなすすべもなく消滅した。

こうして俺は神界の杖を手にした。先ほどの奇妙な老人の教えに従い、女神像の前に立った俺に奇妙な変化が起こった。そう俺の体に魔力が備わったのだ。

俺はさらに廃墟の探索を続け、ロダの実などを手にした。そして十分に力をつけた俺は、いよいよ目的地である廃坑へと向かうことを決意した。

第3章 廃坑

俺が村に戻ると、村長に出会った。村長は廃坑に入ることを快く許してくれた。こうして俺は廃坑へと向かった。

廃坑に入ってしばらく行くと、奇妙な部屋を見つけた。静まり返ったその部屋の奥には神官の像が立っていた。その像の前に立ったとき、たたずんでいる俺を驚かせるようなことが起きた。イースの本が1冊、音もなくその像へと吸い込まれていったのだ。そしてあの声が聞こえてきた。

声の主は行方不明と伝えられていた神官のひとりであった。彼の口からことの次第が語られた。

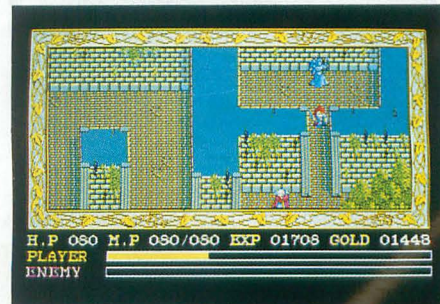
俺は廃坑をさらに奥へと進んだ。そしてイースの本を次々と神官に返していった。こうして5冊のイースの本を返した俺は、ランスの村で起きていた不可思議な出来事の全容を理解した。そしていまや、この天上国イースも魔物の危機にさらされているのだ。そこで地上を救った俺がイースを救うべく呼び寄せられたのだ。

もちろん俺は本来の使命も忘れてはいなかった。俺はフレアを助け出さなければならぬのだ。強力な敵になんどかくじけそうになった俺だが、その度に神官の部屋で休息をとり、冒険を続けた。そしてついにそれらしい場所を見つけることができた。

俺は渾身の力を込めてマトックを振り下ろした。そして壁が崩れ、そのなかにいたフレアを発見することができた。しかしフレアの話によるとリリアを助けるためには、セルセタの花が必要だという。

俺は廃坑を突き進んだ。その途中で俺はファイヤーの魔法なるものを手にすることができた。ファイヤーの魔法を装備し廃坑を進む俺の前に奴が立ちはだかった。

そう、親玉の登場だ。奴は手強かった。



こうしてアドルは魔法が使えるようになったのです

口から弾を吐き出すのだ。しかし俺はファイヤーの魔法で果敢に戦った。狙うは奴の口だ。そして危ういところで俺は奴を倒すことができた。

こうして俺は廃坑の第2層へと突入した。第2層ともなるとモンスターどもはさすがに手強い。それでも俺はなんとかセルセタの花とライトの魔法を手に入れることができた。廃坑はこれで終わりであるかのように思えた。が、しかし、ふと思いたってライトの魔法を使ってみると、見えなかった2つのゲートが輝きを放ったのだ。俺はそこで邪悪な鈴と鉄鉱石を見つけ出すことができた。

こうして、廃坑の探索は終わった。そう確信した俺はウイングを使ってランスの村へと戻ることにした。

第4章 地下室

村に戻った俺はさっそくフレアを訪ね、リリアの薬を調合してもらった。これでリリアは助かる。俺は安堵した。

しかし俺はそうそう休んでいるわけにもいかなかった。俺にはイースを救うという重大な使命があるのだ。どこに行けばよいのだろう。廃坑にひとつ開かない扉があった以外、思いつく場所がない。

そんな俺の耳に、ジラの家地下室に魔物の気配がする、という情報が飛び込んできた。俺はさっそくジラの家へと向かった。ジラの地下室に入った俺は、なにか怪しい気配を感じた。

「なにかが、いる！」

俺はそう確信した。

「来るなら来い！」

邪悪な鈴の音が地下室に響きわたると同時に壁がすさまじい勢いで崩れ落ち、そしてモンスターどもが現れた。

モンスターをファイヤーの魔法で散らし、壁の向こうに入った俺は、すぐに神官ファクトを見つけることができた。

ついに6冊目のイースの本が音もなく神官の像へと吸い込まれていった。そして俺は新たな使命を与えられた。神殿に行って2人の女神を助けねばならない。イースの平和のために。

導きの巻物を手には、俺は例の「開かずの扉」へと向かった。扉をくぐった俺の目の前に、極寒の世界が広がっていた。本当の冒険はいまここから始まったのだ。

やっぱりイースっていいーす

さて、イースIIのレビューはいかがでしたか。なにになに、まだ全然終わっていない



アドルは廃坑のなかで美しい花を見つけた(写真左)。これをフレアに渡せばリリアをきっと助けることができる(写真右下)。しかし、廃坑にある最後の扉が開かれたとき、アドルの冒険の旅は、氷の世界から最後の神殿までと、まったく新しい世界のなかで、さらに続くのです



じゃないかって。それは当然ですよ。こんなに大きなストーリーを1回で紹介するなんてとてもじゃないけど無理ですからね。というわけで冒険物語イースはさらに来月へと続くのです。

しかし、このストーリー、本当に長いですよ。なにしろマップの大きさは前作の3~4倍だそうですからね。さらにここからは地下室から氷の国、火の国を経て、ようやく神殿へと行き着くのです。

それにしてもイースの操作性の良さは今回も健在です。スクロールは極めて滑らかですし、キーのレスポンスは抜群です。ただ、敵のキャラが非常に多くなると一時的にスピードが落ちるという現象がジラの家地下室で見られたのですが、ほかのところでは一切ありませんし、それもほとんど支障のないような程度なので許しましょう。

こうした快適な操作性と相まって、イースの魅力となっているのは、その綿密なまでに計算し完成されているバックボーンとなるストーリーです。プレイヤーはまさに、ゲームの進行とともに物語の主人公になりきることができるわけです。ですから、RPG Gといってもつまらないだけの経験値稼ぎや、金集めをする必要がないのです(もちろんやろうと思えばいくらでもやれますが)。

すなわち、物語を進めようと努力すれば経験値にしろ金、レベルにしろ自然にあとから付いてくるのです。イースではアイテムでさえ敵に勝つためのものではなく、物語を進行させるためのものに過ぎないので

す。

最近是这样いった種類のRPGも増えてはきましたが(これもすべてイースのヒットによるものであると私は思っている)、やはり本家本元だけあってその完成度の高さは目を見張るものがあります。そもそもゲームってというのは、楽しむためにあるものですからね。だからこのイースの、とことん最後までプレイヤーを楽しませようという姿勢には感心させられます。

イースといえばBGMの魅力も忘れられませんが、今回はFM音源を使い、曲もたいへん豊富になっています。神官の部屋では落ち着いた感じの、村では明るい感じの、廃坑では暗い感じのといった曲の使い分けもしっかりしており、雰囲気盛り上げてくれます。

それに付け加えるならば、X1版ではセーブが7カ所もできますから(これはX1版だけです!),かなり解きやすくなっています(でも、やさしいだけというわけでは決してありません)。致命的なハマりこそないといっても、たくさんセーブできるにこしたことはないですからね。

とまあ、操作性、画面、スケール、そしてストーリー、BGMとどれもが前作のよさを引き継ぎながらも、このイースIIはより向上しているのです。これはやらないわけにはいきませんよね。というわけで「やっぱりイースはいいーす」、など使い古されたシヤレを残しつつ、広大なマップの征覇を目指してまた来月。

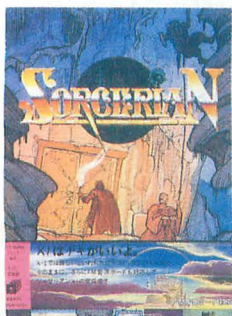
●ソーサリアン(その2)



クイーンマリー号 徹底解剖の巻

Nishikawa Zenji
西川 善司

ソーサリアンはRPGとしてもAVGとしても楽しめる要素をたくさん持っています。そこで今回は、スグレもののシナリオとして西川善司氏ご推薦の「呪われたクイーンマリー号」にスポットを当てて、その徹底解剖をお届けしましょう。



X1turbo用 5"2D版5枚組 9,800円
(model10では要CZ-8BGR2, CZ-8BF1)
日本ファルコム ☎0425(27)6501

こんにちは、西川善司です。

まず初めに、先月のレビューの訂正をしておきます。24ページの「暗き沼の魔法使い」のシナリオ紹介で、「バシバシ2段ジャンプを使って〜」というところで、その文の前に「魔女の鍋はゾンビの出るところで」という文章が抜けているんです。これはミスプリントでした、ごめんなさい。

それと「音楽は11和音」と書いてしまいましたが、前回出た吉田賢司君によれば「4MHzのZ80には11和音は重荷だよ。P S G 3声はいつも使っているみたいだけどFM音源は5〜6声しか使っていないみたいだよ」だそうです。

シナリオ徹底研究ナノダ

さて、今月は私の大好きな「呪われたクイーンマリー号」を徹底レビューしてしましましょう。このシナリオはRPGとしては珍しく、1隻の船が舞台であります。船内で起きた殺人事件の犯人を捜したりするイベントなんかもあって、「推理アドベンチャー」の要素をも持っています。少し練り直せば、これ単体で売っても恥ずかしくないような出来のシナリオで、難易度もかなりのものです。そして推理はアドベンチャーの大御所、J.B. ハレルヤ氏にご協力いただくことにしましょう。

それでは、はじめり、はじめり〜。

ACT1 セントエルモ

J.B.は、潮風にしばしの別れを告げ、事件現場の「クイーンマリー号」に乗り込んだ。暗い階段を上って船上に出ると、そこには杖をついた見るからに船長という人物がマストに寄りかかっていた。

「ハレルヤさんですね。わざわざ、来ていただいたのに申し訳ないのですが、この船に乗るのはやめたほうがいいと思います」

J.B.は、船長に事件について尋ねた。

「はい、以前ある島に立ち寄ってから、おかしいことばかり起こるんです。船員のデビッドが殺されたのもその直後でした。船員たちは船倉になにか居るらしいと口々に言っていますし、本当はこんな船に息子を乗せておきたくはないのですが、息子はベットのインコに逃げられてしまってからというもの、すっかりふさぎこんでしまっています……」

J.B.は船長と別れ、船員の部屋へと向かった。

アンドリューという船員の部屋のドアを軽くノックしたあと、部屋に入った。

「誰だい、あんたは」

J.B.は事情を説明したあと、事件について聞いた。

「し、知らんそんなこと……」(これはマンハッタン・レクイエムでよくみられる台詞のひとつですね)

J.B.はなにか情報はないかと再び尋ねた。「そういえば、ネズミがインコの籠を引いていったぜ」

J.B.はアンドリューの部屋を出てボブの部屋を訪ねた。

「デビッドは、船倉で殺されていた。最近、船倉がどうも騒がしい」

そこで机の引き出しになにかあるかと思って調べたが、鍵が掛かかっていて開けなかった。仕方なくボブの部屋を出た。

J.B.は、もう1階下の船室を訪ねようと階段を下りた。この船は船倉も含めると3層構造になっているらしい。そして今度は殺されたデビッドの部屋に入った。きれいに片付けられていたが、なにか嫌な雰囲気。J.B.は肌を感じながら部屋のなかを捜してみた。するとデビッドの日記が見つかった。さらに捜してみると机の引き出しに船倉の鍵を見つけた。

J.B.は、キリーの部屋を訪れた。

部屋のなかには赤いヒゲを生やした、年配の船乗りがいた。

「ハレルヤさん、船長の息子を元のセントエルモのような明るい子に戻してあげてください」

J.B.は、この「セントエルモ」という言葉に聞き覚えがあった。そう、確か昔、船乗りの友人から船のマストに夜になると青白い炎のようなものが見えるという話を聞いたことがある。J.B.は、船上に上がるとマストに登り、夜を待った。

ACT2 船長の息子

樽が沢山ある部屋を抜けるとひとつのドアがあった。この部屋は暗く、湿っぽかった。J.B.は部屋の奥で船にぶつかる波をじっと見ている少年に向かって話しかけた。「おじさんは誰? そう、パパに頼まれて



デビッドの部屋で日記と鍵を発見

来た探偵さんなの。でもパパは僕のことを嫌みたいだよ。だって突然、わけも言わずに船を降りろなんて言うんだ」

傷ついた少年の心を癒す術を知らなかったJ.B.は、少年に別れを告げ、船倉のいちばん奥へと向かった。

ACT3 船倉

船倉の奥にもやはり多くの樽が置いてあった。ここにある樽はすべて空のようだ。J.B.はなにか凶器らしいものが見つからないかと樽を念入りに調べた。ひとつだけほかの樽よりも重い樽があったほかは、特になにもなかった。しかしそこでドアがあるのを見つけた。鍵が掛かっているようだった。先ほど手に入れた鍵を使うと、ドアは重い音をたてて開いた。

なかは真っ暗だった。しかし、J.B.はなぜかなかを非常によく見ることができた。

船倉を歩き進んで行くと、にわかに、太陽の光が見えてきた。J.B.は日の光がさしてくるほうに目をやった。そのとき、鳥に似たシルエットを見たような気がした。あれは!?

ACT4 疑惑

J.B.は、船長の息子を説得することになったとか成功し、彼を船から降ろした。

J.B.はもう一度アンドリューの部屋を訪れた。鍵が掛かっている。彼は自分の部屋にはいないようだ。今度はボブの部屋を訪れた。アンドリューはボブの部屋の前にいた。どうもボブの様子をうかがっていたらしい。J.B.に気がつくとも、落ち着きのない様子を見せてこう言った。

「な、なんでもない……」

ボブの部屋を出て再びキリーの部屋に向かった。

「ハレルヤさん、私の愛用している斧が見つからないんです。ご存じありませんか」

もしかしたら、誰かがキリーの斧を持ち出してデビッドを殺し、その罪をキリーにかぶせようとしているのかもしれない、とJ.B.は思ったが、証拠はなにひとつない。

J.B.は船員の部屋を歩きまわって情報を集めた。キリーとアンドリューの姿が見えない。船内を探してみるとマストの上にキリーはいた。なにか情報はないかと聞くと、

「ええ、そういえば、今日はボブが見張り役なんですけど、金の壺がどうかしたとかいって、見張り役を今日だけ代わってくれというんです」

J.B.は、ボブがデビッドの部屋でなにか行動を起こすのではないかと思い、デビッ



ふさぎ込んでいる船長の息子を慰めるため、パーティはインコを求めて船内を東奔西走(写真左下)。そして結果はご覧のとおり(写真左)。心を開いた少年は、パーティの説得を受けて船を降りるので。右下の写真は、これが噂のセントエルモなのです



ドの部屋に向かった。部屋のドアを開けるとボブがいた。しかし、話しかけると、「お、おまえには関係のないことだ。デビッドを殺した犯人でも探している」

と言うと、壺のようなものを小脇に抱え、ボブは部屋を出ていった。

ACT5 第二の殺人

J.B.は船長が用意してくれた部屋で、これまで集めた情報を整理していた。すると、けたたましい物音が聞こえた。船倉の奥で、なにかあったらしい。J.B.は船倉に急いだ。

船倉にはキリーがいた。

「ハレルヤさん、私は昨日ボブが金色の壺を海に捨てるのを見ました。なんでそんなことをしたんでしょうね」

J.B.はそんな話より、さっきの物音のほうに気になっていた。人の悲鳴のようにも聞こえたからだった。しかし、なにもない様子なので船倉から元の部屋に戻ることにした。ドアを開けて廊下に出ると、そこにはうつぶせになって倒れているボブの死体と彼の部屋の机の鍵があった。

犯人はいったい誰なのか。いちばん怪しかったボブは消えた。いまとなっては、一度捜査線上から消したキリーも怪しい。ボブが殺されたとき、キリーも船倉にいたからだ。また、アンドリューは姿をくらましたままだ。また、依頼主の船長だって捜査線上から外すことはできない。いったい犯

人は誰なのか。この事件と「金色の壺」との関係は……。

最後にインフォメーション

いかがでしたか、このアドベンチャーミステリーの世界は。これを読んだだけでもゾクゾクしてくるでしょ。まだソーサリアンのこのシナリオに挑戦していない人は、ぜひこの真犯人を見つけ出してください。ところで、もうすぐ(7月29日なのだ)このソーサリアンの新しいシナリオ5本が追加発売されるそうです。

どうやら今後、ソーサリアンにはこのような追加シナリオが引き続き発売される予定だそうです。さらに嬉しいことに、オリジナルシナリオを一般ユーザーから募集したりすることも予定しているそうなので、いまからネタを考えるのもいいかもしれませんよ。最後にもう一度ごめんなさい。先月載せてあった表1の見方に誤りがありました。表中の○印は単に順番を伏せてあるのではなく、その魔法を使うのには○のところの要素が必要だという意味です。

では、また来月といたいところだけど、ミュージック・モード頼むから誰か見つけてくれー。また、「シナリオ、ここがわからないコーナー」にもお便りください。

来月は、皆さんからのハガキを中心に、さらに傾向と対策を考えてみることにしましょう。

●第4のユニット2



サイコパワーで 野望を砕け

Nagasawa Atsuhiko

長沢 淳博

WWWFが日本に乱入して来たって、そりゃ大変。なんとしてもこのチャンピオンベルトは渡すものか。と、ちょっと違うような気もするが、とにかくプロレス大ファンが作ったとしか考えられない楽しいアドベンチャーが再び登場したのです。



X1/X1 turbo用

5"2D版3枚組 7,600円
(2ドライブ専用)

データウエスト

☎06(968)1236

エッ? なんですって。このゲームをこの私が解くの。どーれ、なにに、「第4のユニット2」。ツーってえからには前作の続きものですな。アレッ、女の子が出てきたけど、まさかあの筋のアドベンチャーじゃないでしょうね。大丈夫だから1作目から試しに解いてみろって。ふーん、そいじゃ、チョチョイのチョイっと。

いやー、この1作目はなかなかアニメばくって、プロレスっぽいアドベンチャーで楽しめますな。それじゃこの勢いで、「第4のユニット2」もいってみましょうか。

と、思ったらいきなりオープニングモードがありますね。ちょっと覗いてみましょうか(これはアドベンチャーの基本です)。

わたしや、本当いうと学園モノって好きなんです。前作は学校が舞台だったから今度もそうかと思っていたら、どうしてなかなか難しい話みたいじゃないですか。オマケニカタカナバカリノモジヲヨメツテイウノハトツテモツライ(そうでしょ)。要するに高級官僚が誘拐された事件を解決すりゃいいんでがしよ。ようがす、この私が立派に解決してあげましょう。

待っていたよブロンウィン

この私は、ブロンウィンよ(いかん、ちょっと無理があるよな、これは。まっ、いいか)。こしな博士、ストーリーの説明はいいから話を早くすませてちょーだい。えっ、エージェント? なんだかよくわからないけど、さあ、行きましょ、セス。

——今回のアッシュの出番はここだけである。

ここで待ち合わせね。さっそく、あたりを調べてみましょ。アラ、いい車じゃない。ねえ、セスもそう思うでしょ。えっ、車じゃなくてあの人を見ろって。まあ、男のクセにだらしのないのね。バシバシ(兵士をたたいている音)。

——このブロンウィンは、“たたく”コマンドで平気で兵士でも壁でもバシバシたたく。なかには「ポムッ」という音とともに、なにも起こらない場合もある。

あなたが、たきざわさん。サイボーグ計画って、なあに。BSってブリヂストン、じゃなかったサイボーグのことじゃないの。「ワッハッハッハッハ」

あ、その高らかな笑い声は黄金バット、もといダーズリンにオレンジペコ。紅茶といえばアスリート。本当は全然関係ないダルジィちゃん。

「ふっふっ、そのとおり。あんたなんか目じやないほど強いよ」

アラ、いきなりドッカーン。「セス、たきざわ中尉いー」

——それにしても、サイコブラストとはアニメアニメしている。

やってくれるじゃない、ダルジィ。こっちも必殺のサイコパワーッ! 「スカッ」なにも起こらない。これじゃまるで紫醜羅じゃないの。ウッソー、なにその機械。そりゃ、掟破りの反則よ。レフリー呼んでやるからね。なんてあなたのサイコブラストが通用して、この私のができないのよ。もう、ブンブン。しょうがないわね、こうなりや肉弾戦しかないって。やーねー、私は嫁入り前の娘よ。

——というわけで、前作からお馴染みの戦闘モード。関節技やコブラツイストと、その技は決してほかのアクションゲームでは類を見ない。それにここでダルジィはブロンウィンのことをNo.4と呼んでいる。これで前作を知らない人でも、このゲームのタイトルの謎が少しは理解できる。

ハーハー、やっとなったわ、これで事件も万事解決って、アレッ、なんて私が倒れなきゃならないの。なによ、勝っても負けても同じじゃない。結局はハンガーでUFOがどうしたっていうのよ。ちょっと、答えなさいよ。牢屋に入れたからって、この私がくじけるわけないでしょ。悲しいからって、マットレスなんて使わない。眠くたって、じっと耐えて考えるのよ。いつかは助けが来ることを祈って。

海のまん中無人島

この俺がたきざわ中尉だ。さっきはまったく、いきなりドカーンだもんね。なんてやつらだ。きつとこの手で必ず成敗してくれる。おつとそうだ、まずは地下2階の調査からだ。まずはカギを探して、うーんと次は……。ヤバッ、ダルジィだ。逃げろや逃げろ、スタコラさっさ。

ここはトイレか。そういえば最近便秘ぎみだし、ちょっとお借りしてと。ゴーツ、あー、スッキリした。そういえば、さっき



出たあ、必殺の関節技攻撃

誰か来たような。まあ、いいや。結局ここは2カ所だけか。じゃあ、地下1階へと行ってみるか。

とにかく調べまわろうぜ。ホラ、思ったとおりここにあるだろ。人の話はよく聞けよ。ついでにコンピュータも……。うーん、ほかに行けるところはないかいな。よしもう一度捜査続行だ。

なんと、ロスナンバーのレストア。女のことなら俺の出番じゃないか。中尉じゃ無理だって。てやんでえ、こちとら江戸っ子でえ、とにかくセーブでえ。勝った勝った、おお、ここは収穫が多いなあ。ここでこうなら次はあそこじゃないか、行くぞ。よしよし使えるぞ。ところで、これでなにを調べるんだ。ほうほう、ちゃんと照合装置まで付いてるじゃねえか。よし、これで俺が……。なんでえ、どうしてブロンウィンはいいでえ。

おおっとここで大尉の乱入か。俺は中尉だ文句あつか。

「カードのありかを教えろ」セス、横から口をはさむんじゃねえ。ほら、行っちゃったじゃないか。今度はなにを調べるんだ？ サイボーグ計画と要人誘拐の関係か。うーん。

——実際、このゲームのストーリー展開はよく練られていて、重要なファクターである。

俺には関係ないね。それより、またあそこへ戻るんだ。それっ、あんな奴やつつけちまえ。ボカッ！ ほーら、これで新しい展開になっただろ。ハッハッ、俺の読みはズバズバ当たるなあ。

ここ、地下3階にはあれとこれがあるんだよなあ。そしたらあのカギだってことはこの俺様にかかれば簡単。さて、戻ってみれば変な奴がいる。トヒニー・ユリト曹長か。なんだトイ野郎だな。よろしい、ここは物々交換といくか。どうせまたここには戻って来るわけだからな。

オー、なんてこったい。ブロンウィン、君の秘密はこれだったのか。ロッカーのなかからとんでもないものを見つけてしまった。気にするな、ブロンウィン。人生、山あり谷ありだ。向こうの部屋ではサイボーグ計画の真相までわかってしまったぜい。

しかし、俺はいつからこんなにコンピュータに詳しくなったんだろ。ええい、ままよ。最後に残ったあの部屋に突進だあ！

と、いう前に彼女に電話しとかなきや。これで準備OK。ユニットとコードを忘れないように。えっ、俺はムーバン・デルーゴ中尉なんかじゃないぜ。とにかく積年の怨

み、一気にここで晴らすんでえ。

あれがディフェンスシステム

どうも、おっちょこちよいのたきざわ中尉なんかには任せておけないわ。ここではこのカードを使うのよ。ほら、当たった。えっ、カウントダウン継続中？ いきなりなによ、これじゃあまるでストームじゃないの。

——どうやらこれにはX1のタイマを使っているらしい。

O・Cルームってなんか嫌な雰囲気ね。一応、これとあれともらっていきましょ。やっとこれですべてのアイテムが揃ったわ。ちょっと、たきざわ中尉、なに驚いてんのよ。エーッ、ウソー、この悪い連中ってこんなこと考えてたの。サイテー。なんてことでしょ。ボムッ。ああら、あんたなんか親でも兄弟でもないんだから、こっちを見ないで。私はこれから要人を助けに出かけるんだから。

さあ、C&Cって、どこかキャッチコピーみたいな部屋に行ってみましょ。ここは照合装置がクセものなのよ。セス、あとはたきざわ中尉が取り戻してくれるはずだけど、とにかく入りましょ。へえ、ここでコントロールしてたわけ。あら、セス勝手にドタバタやってるわね。

——このあたりから、アニメが中心でストーリーが進む。そのうえ情報を全部集めるまでは「いく」コマンドを実行してくれない親切設計になっている。

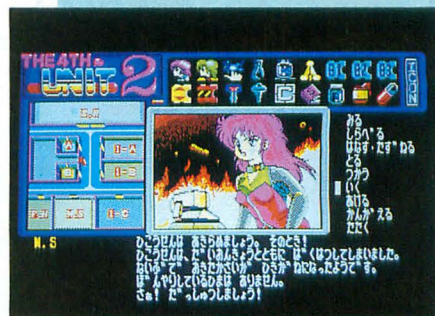
これだけ聞き出せばもう十分。要するにWWWFは世界を相手に自分だけチャンピオンベルトを手に入れようとしていたわけね。さあ、行きましょ。アレッ、なぜかこの私がもうひとりいる……。そう思った瞬間、ドッカーン、ドッカーンの大爆発。そしてゲームオーバー、となってきたまらもんですか。もう一度たきざわ中尉に活躍してもらわよ。そうすれば要人も救出できまし、いよいよ潜水艦で脱出よ。

そうは間屋が卸さない

さて、大混乱の様相を呈してきたドックからは実況中継でお届けします。なんとダルジが突如リングに乱入してまいりました。おおっと、セスの声でブロンウィンが逃げようとしたー。でもダメです。どーやら敵に後ろは見せられないと判断したようです。ましてや「人間としてのプライドをかけても負けるわけにはいかない」とブロンウィンは叫んでいるー。か、感動です。過去にNo.4と呼ばれたこともあったブロン



どうです、しっかりアニメしてるでしょ



果たして炎の海を無事脱出できるか

ウィンが、いまは人間として敵に立ち向かうとしています。

ついにダルジと最後の決着を着けるため、両者が燃えるような闘志をみなぎらせ、リングで向かい合っています。どうやらブロンウィンのセコンドにはこしなか博士が付いている模様です。これは百人力の味方を得たようなものです。ブロンウィン、いけー、倒せー、やっつけろー。おおっ倒れたー、ついにダルジが倒れました。息詰まるような熱戦にもようやくいま終止符が打たれようとしています。レフリーのカウントが入る。

「ワン、ツー、スリー」

やりました。さすがです、ブロンウィン。ついに勝利しましたー。

クーロンの謎は第3弾へと続く

いやー、それにしてもこのゲーム。なかなか面白いじゃないですか。アドベンチャーといっても操作はコマンド選択方式で、ストーリーを重視しているようだし。おまけにイヤミのないギャグは随所に見られるので、ほんとに素直に遊べるアドベンチャーゲームです。

しかもこのあと、さらに続編も予定されているようなので、ブロンウィンの謎も徐々に解明されていくことでしょう。ですから、ちょっと地味だけど、主流に流されないオリジナリティを持ったアドベンチャーゲームとして、この「第4のユニット」シリーズはこれからも成長していったほしいものです。

ゲームは僕らの キャンバスだ

Kuramochi Ryoichi

倉持 亮一

X68000の登場によりにわかに活気づいてきた最近のゲーム環境。これだけ我々を熱くするその要因はいったいどこにあるのか。機種種の壁を越えその本質に深く潜入する「われら電腦遊戲民」が、いまここにスタートした。



ゲームは回る

去る昭和63年4月11日、ゲームメーカーであるセガ・エンタープライゼスが、体感ゲームシリーズ第8弾として「ギャラクシー・フォース」を発表した。

この体感ゲームシリーズには大きく分けて2種類あり、ハングオンやヘビーウェイト・チャンプなどのように操作を手元で行うのではなく体全体を使う“体が資本”タイプと、映画「トップ・ガン」の話題性に伴ってマスコミにも取り上げられたアフター・バーナーのように、実際にマシン（筐体）に乗り込み自機を操作すると、その方向にマシン自体が傾いたり回転したりして動く“三半規管を刺激する”タイプがあり、このとき発表されたギャラクシー・フォースは後者であった。

このギャラクシー・フォースを初めて目の当たりにしたゲーム雑誌の編集者たちの感想は、一様に「こりや、恥ずかしい」というものであった。なにしろこのマシンは、下部が電飾ガラガラ、ネオンサインしてるのに、上部はフレームとモニタ、操作系だけでプレイヤーの一挙一動が丸見え。マシンが前後に揺れるのはいいとしても、左右の移動操作に連動してそれぞれ最大335度まで回転するのだ。つまりゲームに熱中してマシンを左右に動かしていると、自分の体がマシンと一緒にグリングリン回転し、周囲に群がるギャラリータちと思いきり目が合ってしまったりするのだから、これは恥ずかしいに決まっている。

どのアーケードゲームにしても、初めてプレイしたときというのはアツという間に玉砕してしまっ、残るものといえば自己嫌悪と羞恥心だけ。しかし、そのゲームの魅力がプレイヤーの血を沸かせたりするともうたいへん。「羞恥心と自己満足を計りにかけりや、金が出ていくゲームの世界」なのである（古いって、そりゃ失礼）。そしてそのゲームにある程度慣れてきて先に進めるようになってくると、“恥”が転じて“快感”となってくる。

結局、アーケードゲームに限らず自分の上手なプレイというのは人に見られたいものなのだ。しかしここで面白いのは、プレイヤーの意識として「見せたい」ではなく、「見られたい願望」がフツフツと湧き出てくることなのだ。ゲームセンターのテーブル型でプレイしていて、背後に人の視線を感じたりすると、次第に感情はエキサイトしてくる。しかし、顔面紅潮、指先ブルブルとなるかという、さにあらず。外見はま

すまず平静を装ってしまうのである。

さらに「平静を装う」意識はやがて「芸術的プレイ」願望へと成長し、「ここで敵がこう攻めて来るからかわしておいて、そこでこう撃つ」というように、ゲームの進行を把握して動きに一切無駄がなく、後ろで眺めている人間を「うっ……」と、うならせてしまう、そんなプレイを目指すようになるのだ。

実際、これまで流行ったゼビウス、グラディウス、ドラゴン・スピリットなどのように、難易度が死ぬほど高い（少なくとも私はそう思っている）シューティングにはこのような“芸術家”タイプのプレイヤーが存在するのだ。

しかしこうなってくると、もはやゲームセンターなるものは、個人がゲームを楽しむ場だけではない。ゲームの芸術家たちがその実力を発揮し披露する場なのである。

4畳半の東京ドーム

昭和61年12月にナムコが発売したファミコン用ゲームソフト、「プロ野球・ファミリースタジアム」はその後爆発的な売れ行きを見せた。しかもこれは一過性の流行ではなく、ドラクエシリーズと並んでファミコンソフト界のロングセラーとなったのだ。

しかし、なぜこれほどまでに野球ゲームが売れたのだろうか？ やはり野球に限らず、誰しも上手にプレイできればスポーツというのは楽しいものなのだ（これはゲームでも同じ）。2人プレイが可能なファミスタの場合だと、自分の行動とそれに対する相手のリアクションが加われば、勝負結果が状況によって毎回変化するの、ことさらに面白くなる。

それに、実際に本格的な野球をしようとすると広い場所と18人のメンバー、そして2時間以上の時間と道具一式が必要となる。まさかタタミ6畳分のスペースに、18人も大の大人がひしめき合ってプレイするわけにはいかないし、9回裏までを30分で終わらせるなんてことは当然できない。そこで野球とゲームが好きな人間は、4畳半のスペースで18人分のプレイができ、おまけに30分もあればひと試合分くらいは消化できる、ファミコンゲームという“環境”を利用しようということになるのだ。

ファミスタ人気のあと、いくつか野球ゲームがファミコン用に発売された。いままだその傾向は続いているようだ。しかし、そのどれを取ってもまだファミスタを越えるものは出ていない。これはまたどうしたことなのだろうか。先にいいサンプルがあ

るのだから、迎撃するのは簡単だろうに、
と思いつつ私はその理由を「ファミスタの
適度なデフォルメ（déformer：つまり形
を崩しちゃうこと）」と「適度な環境設定」
にあると見た。

ファミスタ以降の野球ゲームは、ファミ
スタとの相違点を明確にするためにいろい
ろな“付加価値”を与えた。キャラクター
をリアルにしたり、画面のアングルを変え
たり、キャラクターの成長要素を加えたり、
ゲーム中のイベントに凝ってみたりと、こ
のままでは監督が審判を殴って退場したり、
選手が起こした不祥事によってクビになっ
たりするようになるかもしれない。まあ、
これは実際の野球を観戦する側からすれば
よりエキサイティングでいいのだろう。や
はり人に見せる試合というものはいくら
のショウアップが必要だ。

しかしこのような要素は、実際にゲーム
プレイする立場だとあまり有難くはない。
キャラクターの設定がよりリアルだったり、
イベントがしつこいぐらいに凝っていたり
すると、かえって“自己投影”がしづらくな
ってしまうのではないか。やはり愛着がわ
くといった点では、リバイバーのような5
等身キャラよりも、2等身や3等身でクリ
クリ目玉のキャラのほうが素直(シンプル)
な分だけ、自己投影がしやすいということ
だろう。

結局、ゲームというのは“疑似環境”な
のである。実際に東京ドームを使うわけに
はいかないのだから、野球ゲームという疑
似環境を利用するのだ。もちろんプレイヤ
ーが東京ドームに入場するようにブラウン
管に入ることもなんてできないので(当たり
前だよ、感電しちゃうよ)、自己投影とい
う手段を使うのである。

しかし、この疑似環境にも自己投影しや
すいものとそうでないものがある。たと
えば遊園地というところはいろいろなアトラ
クションが用意されていて楽しいところだ
が、当然、入場料なるものを取られるので、
遊園地が好きな人しか入らない。しかし、
これが空き地であれば特になんの設備がな
い代わりに誰でも好きに遊べる。もしこの
空き地と野球道具があれば、たちまち野球
場となるのである。

つまり、自己投影しやすい疑似環境とは
この空き地のようなものである。そうして
選手やダイヤモンド、スコアボードを用意
してくれたのがファミスタというわけだ。
やはり単純に野球を楽しみたいといった感
覚でプレイするのは豪華なグラウンドよりも、
質素な空き地が気軽に熱くプレイできる最

適の場所なのだ。

ゲームは小説より奇なり

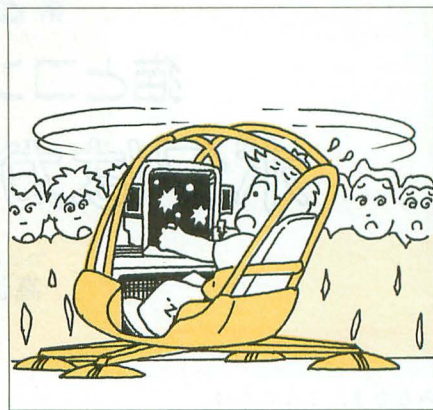
ここでパソコンゲームの場合を考えてみ
よう。小説は文字情報しか与えてくれない
から、読者はその文章からイメージネーシ
ョンを働かせて自分だけの世界を想像する。
たとえば「そこに美しい女性が歩いて来た」
と書いてあれば、「ああ、きっと赤いドレス
を着て優雅に歩いているのかしらん」と、容
姿はもちろん、着ている服や歩き方までを
想像する。しかし、その想像した世界はそ
の次に来る文字情報から必然的に修正を余
儀なくされる。もしこのあとに「その女は
腰ミノを付けて、踊りながら近づいてきた」
と書かれていれば、ビクビクして(そりゃ
誰でもビクビクするわな)自分のイメージ
ネーションを根本から変えなければならない。
しかし、この意外性が楽しさにつながって
くるのだ。こうして小説は書き手と読み手
のコミュニケーションのなかに成立してい
る。

作家は文章を面白くしようと自分の知識
や能力を最大限に発揮して文章を形成する。
それに対して読み手は、より一層楽しく読
もうと行間を読み想像力を働かせ、さら
には先を予想し結局は裏切られる。この繰
返しはパソコンゲームでも同じだ。ゲーム
の作者は、常に楽しいものを作ろうと全身
全霊を傾ける(そうじゃないのも一部いる
ようだが、そんな奴のことは知ったこっ
ちやない)。そしてプレイヤーはそれを受け
て自分の思うところでリアクションを与え、
時には作者の思うツボにはまって、あっ
さりと死んでしまう。しかし、このような
パソコンゲームの面白さは、こういった作
者とプレイヤーとのぶつかり合いにあるのだ。

全二重キャンバス

ここまで疑似環境がどうやらとか、自
己投影がうんちゃらなどという話をし
てきたが、実際「ゲームってなんじゃろ」と考
えろとキリがない。電動ドリルでも歯が立
たないかもしれない。ゲームの世界はショ
ウの舞台にもなるし、野球場にもなる。ま
たは戦場や雀荘、歌舞伎町のエッチな街角
にだってなるわけだから、さまざまな可能
性を秘めている。しかし、アーケードから
パソコン、ファミコンを問わず存在する
ゲームにも大きな共通点がある。それはど
れをとっても“自己表現の場”であるとい
うことだ。

ゲームセンターで芸術的プレイを披露し
ているときも、そこにはアピールしている



自分がある。ファミスタで遊んでいるとき
は選手の1人ひとりに乗り移って熱中して
いる自分が、そしてパソコンゲームでは送
り手が創造した世界の中で自分自身を演出
してくれる空間をさまよっている。こうし
て送り手も受け手もゲームという環境のな
かで自分というものを表現しているのだ。

ゲームが自己表現の場であるとするなら
ば、ゲームは文学界やスポーツ界、果ては
アイドルやバラエティ番組をも含めた放送
の世界などと共通する部分も多いのかもしれ
ない。えっ、話が飛躍してきたって？
アイドルの場合を考えてごらんさいな。
自己の存在をアピールするためには、ルッ
クスや歌のひどさ(これは逆か)、スットン
キョーな性格などを前に出して自己表現を
しないと、有象無象のひとりよがりて終わ
ってしまうのだよ。

こうして自己表現を主体にこれまで蓄積
された遺産、そしてこれから構築されるだ
ろう新しい世界。これはもうもはや我々だ
けがかいま見ることのできる“文化”であ
る。

ゲームというのは言い換えれば誰でも自
由に描くことのできるキャンバス(当然、
画布のことである。断じて大学構内だとか
コクヨのノートのことではない)みたいな
ものののだ。真っ白なキャンバスの上に送
り手が面白いと思う下絵を描き、プレイヤ
ーは自分なりのカラーに描き変えていくの
だ。このとき文化を創造することをどこか
に考えて描くことをすれば、キャンバスの上
にはゴッホやピカソも真っ青の芸術作品
に仕上げることでだってできるはずだ。

その逆にゲームを単なる幼稚な遊びだと
しか考えていなければ、保母さんから「も
っとがんばりましょう」のハンコしかもら
えない子供のお絵描きにしかならない。そ
してその絵の作品がどちらに転ぶかは、当
然、送り手と受け手の両方の感性にかかっ
てくるのである。

猫とコンピュータ ボクはかぐや姫？

Takazawa Kyoko
高沢 恭子

みなさま、こんにちは。

そして、もしかして、白猫のホンニャアを覚えていてくださったかた、ごぶさたいました。

ホンニャアはとうとう転勤で東京に引っ越してきました。今年のはじめのことです。トオルは6年生の3学期でした。もちろん転勤したのはホンニャアではなくて、彼の一番信頼しているトオルのパパです。

丸の内の本社はこれで3度目だし、転勤も8回目くらいですが、今度の引っ越しだけは少しようが違いました。ホンニャアがいるからです。

ホンニャアはふしぎなことに、転勤が内定した日の朝早く、夫の電話がくるよりも前に行方をくらしました。

私たちはそれまでに、転勤になった場合のホンニャアのことを、何度も真剣に考えました。彼は、この家を含めたまわりの自然のなかで生き生きとすごしているのだから、ほかの環境に持っていくのはかわいそうだと、3人ともいつも思っていました。

申し遅れましたが、わが家は私と夫と息子のトオルの、3人家族です。

あのワガママ猫を、誰かに代わって飼ってもらうなんて、とてもあり得ません。でも一緒に連れていくことは、ホンニャアがほんとうに喜ぶことなのでしょう。

考えはいつもここで行き詰まってしまい、結論はそのたびに見送られてきました。



ホンニャア、月に帰る？

ところが、いざ「ホンニャアのいる引っ越し」が現実のものになったとき、肝心の議題の主が見あたらなくなってしまったわけ。おかげで心配なものさることながら、引っ越しの準備はいままでになく混沌としてきました。

引っ越しをするときは、一番はじめに住むところを決めます。通勤のこと、通学のこと、毎日の生活のことを考えて、できるだけ望ましいところを選びます。

住むところが決まると、通う学校も決ま

るし、家具や身のまわりのものの要不要も予測できるのです。

ただし、そこに動物が同居するとなればやや話が違ってきます。以前の東京暮らしのように、マンションというわけにはいきません。一戸建ての家を見つけるのなら、2階もあることだろうし、いまの家具をそのまま運んでも納められそうです。

というぐあいには、面倒ながらも浮き浮きした環境設定が楽しめるはずなのですが、8日たっても、9日たっても、ホンニャアは戻りません。もしこのまま彼が現れなければ住居はマンションでもかまわないことになり、計画は大幅に変わってくるのです。

こうして、私たち一家は、猫1匹にだいたいなカギを握られてしまいました。

ホンニャアが消えてしまった話を聞いた近所の人たちは、「そりゃあ、ほんとにリコウな猫なんですよ。家族に迷惑がかからないように、身を引いたんですね」と、ほめちぎりました。

そのときはもう10日以上たっていましたし、同じようなことを考えていた私たちにとって、こんなつらい「ホンニャアへのほめ言葉」はありませんでした。

あのキャットフードしか食べられないホンニャアが、自分から家を出ていくなんで考えられないのですが、近所の人言葉でなんだかホンニャアとの別れが決まってしまったように感じ、急に悲しさが増してきました。

そうはいっても、引っ越しをいつまでもためらってはいただけません。夫は決められた日から新しい任務につくのです。

「住まい」は都内のマンションということで地下鉄T線沿線に探してほしいと、会社手に手配を依頼しました。

そうと決まったら、ホンニャアはもう「帰らぬ猫」です。私たちもあきらめの気持ちをはっきりさせなくてはなりません。

3人であれこれ話をしました。

ホンニャアが自分で選んだ道なら、それが彼の幸せなんだ。それに、動物は野生の

物語はいつも突然始まります。高沢家の白猫ホンニャアも、とうとうに気を変えるのが得意です。久しぶりに古巣へ戻ってきた恭子さん、今回は彼の気まぐれにかなり忙しい思いをしたようす。とはいえ、フルメンバーが揃うとやっぱり無敵の「猫とコンピュータ」です。

カン、特に猫は人間にはもうない神秘的でふしぎな能力に恵まれているから、きっと飼い猫でなくなっても元気に生きていくだろう。楽しい日々だったけれど、やはりホンニャアと私たちは別の世界に住む者同士で、ひとときの出会いはこれで終わりを告げたのだ……と。

こうなってくると、あの、おなかを天井に向けて眠り呆けていた姿はすっかり忘れられ、ホンニャアのイメージは月の世界に帰っていく「かぐや姫」みたいに、神々しく輝いてくるのでした。

さて、おおかたの日用品は、ほとんど段ボール箱に姿を変えて部屋の中に積み上げられ、残っているものは引っ越し当日に梱包してもらったカラのタンスや食器棚、食卓やイス、あとはほんの数日ぶんの衣類と食器類になりました。汚れた毛皮なんかが決して残っているはずはないのです。

夫も、勤務のために、ひと足さきに仮の宿舎である都内のホテルに移っていきました。……………



さあ、たいへん!!

汚れた毛皮は、その日食卓の下で発見された。

毛皮は自分で動いて、手や体をなめまわしていた。それは汚れた「猫(!)」だった。

ホンニャアは一気に月から墜落して、私の目の前にいた。故障した宇宙船の噴煙でも浴びたのか、みすぼらしく黒ずみ、かぐや姫の名残りはどこにもなかった。

「もしもし、パパ、たいへん! 帰ってきたのよ、ホンニャアが」

言っている自分の声が信じられないようなこの現実。でも、やっぱり彼が私たちをもとめて帰ってきたことが満足だった。

「そうかあ……」

夫の声も嬉しいような、とまどったような響きだ。ただ喜んでいるわけにはいかなから、ほんとは2人ともちよつと動揺している。

まず、いそいで住まいをマンションから

一戸建てに変更するよう頼み直さなければならぬ。無理な頼みとは承知しているけれど、マンションで猫を飼うことはできないし、ホンニャアだってかわいそうだ。

当然、引っ越しも少し延期しなければならないことになる。トオルの転校が遅れるのが飼い猫のためだなんて、誰に言えるだろう。たくさんの恥を我慢して、この際いろんな決断を一度にやらなければならない。

そうだ、ホンニャアはどうやって運ぶのだろう。

会社の引っ越しはいつも「日通」こと日本通運さんがやってくれることになっている。「あの、猫…なんかいたらどうなるんでしょうか」

と打ち合わせにみえた日通の担当の方に聞いてみたら、

「どの日通でもOKというわけじゃないんです。営業所の判断にまかされてるんですよ」

「やっぱり、あんまり歓迎じゃないんですね?」

「でも、1匹だけでしょ。なんとかオリに入れて、運転台のそばにでも乗せていくように言ってみましょう。たいした距離じゃありませんしね」

引っ越しの日取りも決まらないうちに、猫のほうの相談が先に進んだ。

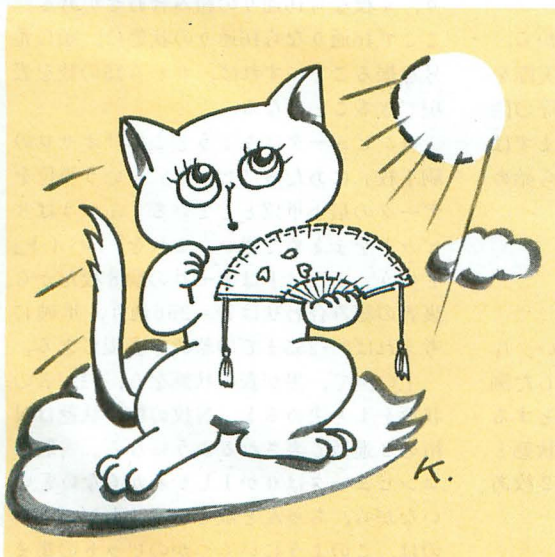
後学のためと考えて、いまを盛りの宅配便や引っ越し産業のいくつかは、猫やペットの運搬について聞いてみた。

まずは、黒い親猫が子猫をくわえて運んでいるマークで大繁盛の「ヤマト運輸」。

「モンモン、あの、引っ越しも引き受けてくださるんでしょう?」

「はい、お受けしています」

と若い女性の声。



「あの、そういうときに動物も運んでいたんですか?」

「動物っていいますと…なんですか?」

「あの、猫なんですけど」

「あ…ちょっとお待ちください……」

と語尾を上げながら、その人は電話のそばを離れて30秒ほどすると、

「あの、申しわけないんですけど、動物は、その、ちょっと……扱わないことになってます……すみません」

「あ、そうですか。やっぱり自分で運ぶんですね。わかりました」

続いて8ばかり並んだ電話番号の、「ダックス引越しセンター」、

「申しわけありません……わたくしどもの会社では、生きものはお受けしないことになっております。はい、万一のときに責任が負えないことになりますので……」

ついでにもうひとつ、胴のながあーいワン君、ダックスフンドがシンボルの「フットワーク」。

「動物は何が起きるかわかりかねますので、お断りしているんですけど……ほんとにすみません」

もっともな理由だし、商売だからなんでも運んでくれるというのは、ちょっと甘い考えのようだ。きっとほとんどの人は家用車で運ぶのだろうけれど、大きな動物やたくさんいるときはどうするのかな。

でも、「猫」も「アヒル」も「犬」も、みいんな動物を運んでくれないのが面白かった。

白猫便

それからあまり時間をかけずに、なんと一戸建ての家をみつけてもらえた。小さいけれど、ホンニャアがホッとできるくらい庭もある。大手町から16分、駅から4分のところで、大きな団地群と向き合っている。

ホンニャアは唯一の頼りの「日通」さんを予定していたが、直前になって、研修旅行帰りだという私の兄（伯江のアニキです）の車で運んでもらえることになった。

「あのイナイナイバーをする猫²⁾か? オレ、責任は持たないヨ」「私たちも一緒に乗せてもらうから、なんとかなると思うの」

兄は引っ越しの当日、荷を積んだトラックが出ていくのと入れ替わりに、約束どおり来てくれた。

この日は朝から波乱に満ちていた。

ほかのことはすべて順調でなん

の心配もなかったのだけれど、ホンニャアを「車に乗せてからの問題」の前に、「乗せる問題」がなかなか深刻だったのだ。

出発の予定時刻に、ホンニャアが遊びや散歩に出かけないとも限らない。いや、出かけることのほうが多いくらいだ。なんとか、ちょうどそのころ昼寝の態勢にはいつてくれないものか。

トオルの転校よりも、パソコンよりも(このごろでは夫ばかりでなく、私にもだいじなパソコンです)、何よりもホンニャアに重点の置かれた引っ越しになってしまった。

ところが、兄の車が来てからのホンニャアはなんともふしぎだった。

それまでは外にいたホンニャアが、部屋の中で正座して待つようになっこうになり、あの、お医者さんに連れていかれるときに入れられる大キライな金具のオリにも素直に入ったのだ。

車が走り出してから、いつものように狂ったように暴れることもなく、2時間半を静かに耐えてすごした。平日で道路の流れが順調だったことも幸いして、私たちは思いがけなく、穏やかにホンニャアの移動を済ませることができた。

一度は私たちと別れるつもりだったホンニャアが、考え直して帰ってきたように見えるのも、ほんととはただの気まぐれなのか、誰にもわからない。

この、ホンニャアの天性のパントマイムに、これから魅了され、振りまわされながら、私たちは暮らしていくことだろう。

トオルは、3つ目の小学校も楽しく悠々とすごし、友だちにも恵まれて、この4月からは無事、中学生になった。徒歩50秒、わが家の目の前にある公立中学校で、ますます充実の毎日のようだ。

住まいが都内になった一番の利益は、夫の通勤よりパソコン通信かもしれない。都内のネットなら1時間アクセスしても200円くらいだ。これは最高にありがたい。

でも、ついでに新宿の実家も近くなってしまったので、おばあちゃんのお説教もひんばんに聞かされなければならない。

これだけが、ちょっとつらいかな?

さて、ホンニャアの新しいナワバリはどんなふうに展開するだろうか。

注 1) これがホンニャア得意の寝相です。

2) わが家では、かつて彼に「イナイナイバー」を仕込みました。ホントです。

※この連載は、昨年7月号まで25回にわたり本誌に掲載されました。ホンニャアと高沢家とパソコンには、ほかにもいろいろなエピソードがあります。詳しくは7月下旬発行予定の『猫とコンピュータ』でどうぞ。
(編集部)

真夏の夜の 数値演算

コンピュータにおける数値表現	28
連立方程式は行列でいこう	34
i があるからむずかしい	42
とんでもなくデタラメな話	47
そこに π があるから	51
超応用グラフィック——歪められた光	61
超応用AD PCM——音の数学	64
数値演算プロセッサの活用——FLOAT3+X	72

数値演算と聞いて、なにやらドキドキしてくるという人はすでに演算の魔力にとりつかれた人かもしれません。そうでなくとも、数値演算という言葉がこのほか刺激的なのは、多くのユーザーがその重要性を知りながら、同時にうんざりするような数式をも思い浮かべるからでしょう。しかし、数値を扱うことは重要です。たとえば、私たちがBASICでなにげなく使っている実数もコンピュータの内部では「浮動小数点」と呼ばれる概念のもとに扱われています。マシン語の世界に入っていこうとするならコンピュータが扱うことのできる数値の意味を理解しなければならないでしょう。さらに、グラフィックやサウンドなどの用途でも、その華やかな舞台の裏側に一歩足を踏み入れると必ず待ち受けているのが難しい数学の知識なのです。

さて、今回は数値を扱うさまざまなテーマを集めました。コンピュータの計算能力には人知を超えるものがあり、それゆえに解決可能となった問題もあります。またパソコン程度では夜を徹して計算しなければならないものもありますが、それも時間さえかければ必ず解けるということです。夏の夜こそパソコンをフルに稼働させてみてはいかがでしょう。

コンピュータにおける数値表現

パソコンで数値演算をやる場合には数学の常識では起こりえないことも往々にして発生します。その多くは数値表現に関するものですが、なぜそのようなことが起こるのか、どうすればそれを避けられるのか、といった数値演算の基礎の基礎から始めてみましょう。

Murata Toshiyuki
村田 敏幸

計算を考える

電子計算機というほどだから、コンピュータは計算が得意だと思われがちだ。が、もともとコンピュータは特定範囲での整数の加減算、せいぜい乗除算くらいまでの演算機能しか持っていない。そのコンピュータがどうやって大きな整数や複雑な実数の演算をしているかという疑問は、我々人間が計算するときのことを考えればすぐに氷解する。

たとえば、人は数十桁もの数の和を即座に求めることこそできないが、下の桁から1桁ずつ足して、繰り上がって……という手順で計算することはできる。また、掛け算についても、九九（つまり1桁の整数同士の掛け算）程度を覚えておけば、どんなに大きな数だろうと掛けあわせることができる。さらに小数の演算をするときは、小数点の位置を調整する以外は、整数とまっ

たく同じように計算することができる点を指摘しておく。結局、「限られた範囲の整数の四則演算」を知っていれば、大きな整数の演算や実数演算を行うことは可能なかた。

以下、かなりシステムよりの視点から、パソコンで行われている数値演算の実際を紹介し、高級言語で数値演算を行う際の問題点を明らかにしていこうと思う。まずは、数値の内部表現形式についての話から始めよう。

2進数の基礎

オセロゲームの駒を想像してほしい。片面が黒で、もう片面が白い円盤状をした例のやつだ。この駒が1枚だけあったとすると、駒の状態は白が上になっている状態と、黒が上の状態の2通りがある。駒が2枚あるとすると、考えられる状態は、

黒 黒

黒 白
白 黒
白 白

の4通りだ。同様に3枚の駒があれば8通り、4枚なら16通りの組み合わせがある。ここで16通りなら16通りの状態に、順に番号を振ることにすれば、0から15の数を表現できることになる。

コンピュータはちょうどこの「オセロの駒1枚」にあたる「ビット」という単位をデータの最小単位としている。ふつうは8ビットをまとめて扱い、これを「1バイト」という。1バイトはオセロの駒8枚だから、裏表の組み合わせは $2^8=256$ 通り、単純に考えれば0~255までの整数を表現できる。

上の例で、黒が表の状態を0、白が表の状態を1と決めると、N枚の駒の状態はN桁の2進数で表されるようになる。一般にコンピュータは0か1しかわからないといながら、ちゃんと数を扱うことができるのは、このようにいくつかのビットの集ま

り（ビット列）を2進数とみなして扱っているからにはかならない。

負を表す4つの方法

続いて負の数の扱いを考える。もっとも理解しやすいのは「絶対値表現」と呼ばれる方法だ。これは数値ビット列のほかに、もう1ビット、符号ビットという目印を用意し、これが0なら正の数、1なら負の数と決めることで負の数を表現する。この方法なら8ビット（7ビットの絶対値+符号ビット）用意すれば-127～+127の数を表現できるようになる。ふつうは最上位ビット（2進数で考えると最上位桁）を符号ビットとし、

00000001

なら+1、

10000001

なら-1というように考える。

絶対値表現はわかりやすいのだが、いくつかの欠点があるので、あまり使われることはない。まず、下に示すように0の表現が+0と-0の2つできてしまう。

00000000

10000000

また、演算をするときに常に符号を調べて処理を割り振らなければならないので、手間がかかるという問題もある。

負の数を表現する2番目の方法は「ゲタばき表現」といわれるものだ。この方法は任意の数を0とみなして、それより1大きい数を1、1小さい数を-1というように決めることで負の数を表現する。別のいい方をすると、ある定数（この定数をバイアス値という）を足すことで負の数を正にして扱う方法ともいえる。たとえば、

10000000

は正直に読めば128だが、これを0だと決めれば、それに1を足した、

10000001（ほんとは129）

を+1、1を引いた、

01111111（ほんとは127）

を-1と考えることもできるわけだ。

ゲタばき表現は特殊な用途には使われるが、やはり一般的ではない。だいたい、

00000000

が0にならないのは不自然に見えるし、正の数だけを扱っていた場合と統一がとれていないのも問題だ。

第3の方法は「1の補数表現」で、ビットをすべて反転したものを負の数として扱うやり方だ。一例をあげると、+1は、

00000001

だから、-1は全ビットを反転して、

11111110

というように表される。この方法はハードで行うのが簡単なので、一部の大型コンピュータでは採用されているようだが、やはり0が、

00000000

11111111

の2種類できてしまうなどの欠点がある。

4番目は「2の補数表現」で、これももっとも一般的な方法だといえる。まず、

00000000

が0、それに1を足した、

00000001

が1となり、ここまでは正の数だけを扱っていたときと同じだ。で、-1は0から1を引くことで求める。実際には0から1を引くことはできないわけだが、最上位桁の0を1に引き上げてしまう。-1が求めたければ、

(1)00000000

→ 00000001

11111111

となる。

この方法では期せずして、最上位ビットが符号ビットの役割を果たすようになっていく。したがって、8ビットの場合のもっとも大きな数は、

01111111

で127、もっとも小さな数は、

10000000

で-128となる。

いよいよ実数表現

今度は実数の表現方法を探ってみる。まず2進数で小数を表す方法だが、これは次のように考える。

10進数で表された数、仮に123は、

$1 \times 100 + 2 \times 10 + 3 \times 1$

の意味だった。この式は、

$1 \times 10^2 + 2 \times 10^1 + 3 \times 10^0$

と書くことができる。これは各桁がそれぞれ10の「桁数-1」乗の重みを持っていることを意味している。これを拡張して考えると0.123は、

$1 \times 10^{-1} + 2 \times 10^{-2} + 3 \times 10^{-3}$

というように表され、小数点以下の各桁は10のマイナス「小数点以下の桁数」乗の重みを持っていることがわかる。

上の考え方をそのまま2進数にあてはめてみると、

10.01B（Bは2進数を表す）

は、

$1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$

と考えることができるだろう。このように2進数では小数点以下の各桁は2のマイナス「小数点以下の桁数」乗の重みを持っている。具体的には小数点以下1桁目は0.5の重み、2桁目は0.25の重み、以下桁が増えるに従って重みは半分になっていく。結局例に挙げた10.01Bを10進数に直すと、

$1 \times 2 + 1 \times 0.25 = 2.25$

となる。

2進数での小数の表し方がわかれば、簡単ながら実数の内部表現を決めることができる。たとえば、整数部、小数部をそれぞれ8ビットに固定して、

1101110.11101111B

を、

01101110B 11101111B

の2バイトに分けて格納するようにすればよい。このような方法を「固定小数点表現」という。小数点以下が長く入りきらない場合は切り捨ててしまうか、それがいやなら格納できる範囲のすぐ下の桁を「0捨1入」することになる。

いま例に挙げた固定小数点表現は、見方を変えると実数を256倍して16ビット整数に格納したような形式をしている。そのため、加減算は整数の演算とまったく同じ処理が使える、手軽に実数を扱うことができるという利点がある。

しかし、実際には固定小数点表現はあまり用いられないことがない。それというのは、場合によっては有効桁数が非常に小さくなってしまうためだ。一例を挙げる。

0.0000110011101B

という有効数字2進9桁の数を先の固定小数点表現に変換することを考える。小数点以下が8桁を超えるので9桁目で丸めて（0捨1入して）、

表1 整数の表現

10進数	2の補数	1の補数	ゲタばき	絶対値
127	01111111	01111111	11111111	01111111
128	01111110	01111110	11111110	01111110
:				
2	00000010	00000010	10000010	00000010
1	00000001	00000001	10000001	00000001
0	00000000	00000000	10000000	00000000
-1	11111111	11111110	01111111	10000001
-2	11111110	11111101	01111110	10000010
:				
-126	10000010	10000001	00000010	11111110
-127	10000001	10000000	00000001	11111111
-128	10000000	-----	00000000	-----

注) ゲタばき表現のバイアス値は80H（10進の128）

00000000,00001101B

となる。見てのとおり、小数点以下が入り切らなかったために非常に多くの情報が失われてしまっている。

ここで注目してほしいのは、上のほうの桁が余っている点だ。この余っているビットをも有効的に活用するためには、小数点の位置を固定ではなく左右に動かせるようにすればよい。すると、同じ16ビットの領域でも、

0000,000110011101B

というようにゆとりを持って格納できることになる。これが「浮動小数点表現」の考え方だ。

浮動小数点と正規化

浮動小数点表現は数を指数部と仮数部に分けるとところに特徴がある。10進数でいうと、ある数を、

$X \times 10^Y$

の形式で表したときのXを仮数部、Yを指数部という。また、実際にコンピュータで使われる2進数での浮動小数点表現は、

$X \times 2^Y$

の形式で表されることになる。たとえば、仮数部16ビットの浮動小数点表現で、10進の0.5を表してみると、

$.1000000000000000B \times 2^0$

となる。ここで指数部を増減することが、小数点を左右に動かすことにあたる。

ところで、0.5は上に示したように、

$.1000000000000000B \times 2^0$ (1)

と表す以外にも、

$.0100000000000000B \times 2^1$ (2)

$.0010000000000000B \times 2^2$ (3)

$.0001000000000000B \times 2^3$ (4)

などなどの形で表すこともできる。が、有効桁数が最大になるのは(1)のとき、すなわち最上位ビットが1のときだ。そこで最上位ビットが1になるように指数部を調整する操作が行われ、これを「正規化」という。(2)～(4)は正規化されて(1)の形となる。

正規化は有効桁数を確保する以外にも面白い効果をもたらす。

- 1) 正規化された数は最上位ビットが1であることがわかっている
- 2) 常に正規化すると決めておけば、最上位ビットは常に1になる
- 3) 常に1なら省略しても情報は失われない(意味は通じる)
- 4) というわけで、1ビット分ケチることができるようになる

このように最上位ビットを省略して、記

憶領域を節約することはよく行われ、これを「ケチ表現」という。浮いた1ビットは別の用途に使うなり、指数部に回すなりしてもよいわけだ。

ケチ表現を使うときに注意しなければならないのは、0の扱いだ。0は浮動小数点表現で表しても全ビットが0になる。どうやっても最上位ビットが1にならない唯一の例外だ。ある数を正規化した結果、最上位ビットだけが1となるような場合に、ケチ表現を使って最上位ビットを省略すると0との区別がつかなくなってしまう。

これを避けるために、0にだけ特別な目印をつけることを考える。具体的には、指数部がある特定の値ならば0というように決めればよい。これにより、指数部の範囲が少し狭くなるわけだが、0を区別するためにはしかたのないことだろう。

なお、ここでは小数点以下第1位が1になるように正規化する例を示したが、1の位が1になるように正規化する形式もある。その場合0.5は、

$1.0000000000000000B \times 2^{-1}$

のように正規化される。

パソコンの数値表現

そろそろ理屈っぽい話を聞いているのにも飽きてきただろうから、実際に身近なパソコンで使われている数値の内部表現がどうなっているかに話題を移そう。図1にX1, MZシリーズのBASICで使われている整数、単精度実数、倍精度実数、ならびにX68000で使われる整数と実数の内部表現フォーマットをまとめておいたので、この図を見ながら以下を読んでほしい。

最初に整数だが、X1, MZは16ビット(2バイト)、X68000は32ビット(4バイト)という違いこそあるものの、どちらも2の補数表現による符号付き整数であることに変わりはない。ここまで読んでくれた読者にはもう説明はいらないだろう。

ビット数の違いは扱える値の範囲に表れ、16ビット整数は-32768～+32767、32ビット

整数では-2147483648～+2147483647までの数を表現できる。また、X-BASICにあるchar型変数は無符号8ビット整数で、0～255の範囲の値を格納することができる。

実数はどのマシンでも浮動小数点表現で表されている。X1, MZでは5バイトの単精度実数と8バイトの倍精度実数があり、X68000のX-BASICでは8バイトの倍精度実数だけがある。先にX1, MZのほうを解説してしまおう。

まず、仮数部は単精度31ビット、倍精度55ビットの絶対値表現であり、別に用意された1ビットの符号ビットにより正負を決めるようになっている。また、仮数部はケチ表現で表されているから実質的な仮数部の桁数は上に示したものより1桁ずつ多くなっている。さらに、正規化は小数点以下第1位に1がくるようにする方式が採用されている。

もうおわかりのように、倍精度実数のほうが単精度実数よりも演算精度が高いのは仮数部により多くのビット数を割いているので多くの有効桁を得ることができるからだ。

指数部は単/倍精度ともに8ビットゲタばき表現となっており、X1, MZでは80H(10進でいうと128)のバイアスがかかっている。ただし、前で話した「0を表す特別な指数の値」として0が使われているので、有効な値は1～255、バイアス値を引いて-127～+127となる。

仮数部は絶対値表現なのに指数部ではゲタばき表現が用いられているのは「ひとつの数の表現中に2つの符号ビットがあるのは好ましくないからだ」というもつともらしい説明を聞いたことがあるが、0の扱いとの兼ね合いでこうなっているのではないかという見方もできる。

「0を表す特別な指数部の値」は0にするのが直感的でわかりやすいのは確かだろう。しかし、たとえば0.5は浮動小数点形式では、

$.100\cdots \times 2^0$

となるように、指数部の0を勝手に使うわ

表2 数値の表現可能範囲

◎X1, MZ

整数 -32768～+32767

単精度 $\pm 2.9387359 \times 10^{-39} \sim \pm 1.7014118 \times 10^{38}$, および0

倍精度 $\pm 2.938735877055719 \times 10^{-39} \sim \pm 1.701411834604692 \times 10^{38}$, および0

◎X68000

INT -2147483648～+2147483647

CHAR 0～255

FLOAT $\pm 1.1125369292536 \times 10^{-308} \sim \pm 3.5953862697246 \times 10^{308}$, および0

けにもいかない。その点ゲタばき表現にすれば、0乗と「0を表す指数部0」とが区別できるようになり、めでたしめでたしというわけだ。

X68000の2つの数値表現

続いてX68000で使われている倍精度実数のフォーマットを見てみよう。X68000には実数の表現方法が2系統ある。ひとつは俗にシャープフォーマットと呼ばれる形式であり、もうひとつはIEEE(アメリカ電気電子学会。アイ・トリプルイーと読む)の規格に沿った形式だ。X-BASICの最初のバージョンでは実数の表現はシャープ形式だけだったが、バージョン2.00になった時点で数値演算はドライバで行われるようになり、ドライバを差し替えることでシャープ形式とIEEE形式を自由に選べるようになった。

2つの形式を見比べてみると、フィールドの順序が異なるだけで仮数部や指数部のビット数に違いはない。だから、どちらの形式を使っても表現できる数値の範囲や演算精度は変わらない。仮数部は52ビットで1の位に1がくるように正規化される。指数部は11ビットであり、3FF_Hのゲタばき表現となっている。また、やはり0は指数部を0にすることで表す。

ここで、さきほど話したX1やMZで使われている倍精度実数のフォーマットと比較してみると、指数部に3ビット多く使っている分、表現できる数値の範囲は広がっていることがわかる。逆に仮数部は3ビット少ないので精度は劣ることになる。X1やMZの倍精度実数のほうがX68000より精度が高いというのはちょっと意外な結果だろう。

ところで、まったく精度の同じ2つの形式が用意されているのは不自然に見えるかもしれないが、これには初期バージョンとの互換性を維持し、同時に標準的なIEEE規格も使えるようにすることで他機種との互換性をも得、さらに浮動小数点演算プロセッサを使えるようにする狙いがあってのことと思われる。

IEEEと浮動小数点演算コプロセッサ

浮動小数点表現のフォーマットには「絶対にこうしなければならない」という決まりはない。そのため、これまでは機種やBASICなどのソフトによってバラバラの形式が使われてきた。異機種間でのフォー

ットの互換性は「あったほうがいい」程度のものであるかもしれない。が、少なくとも、同じ機種上ではどのソフトも同じ形式に統一されていたほうが好ましいのは確かだ。これにより種々のソフト間でデータを共有できるようになる。もちろん、異機種間でも互換性があればなおよいわけだ。

若干あてずっぽうだが、だいたいこんな

図1 浮動小数点表現形式

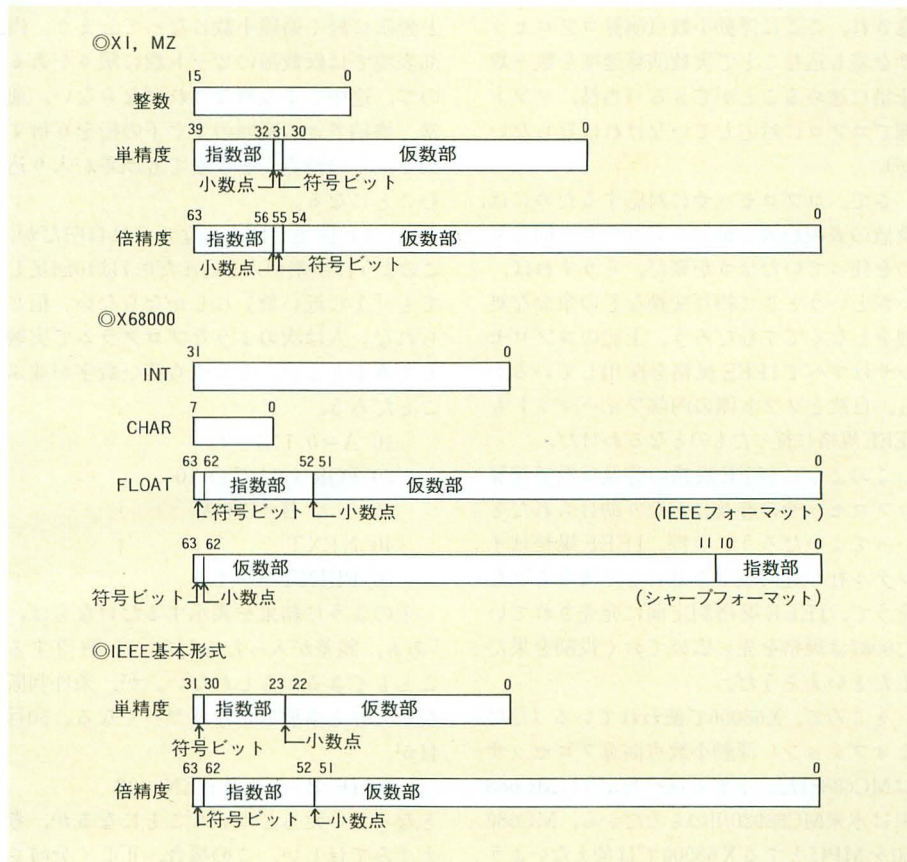


図2 浮動小数点表現の例

◎ X1, MZ 単精度									
+1.0	10000001	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.5	10000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
-0.5	10000000	10000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.1	01111101	01001100	11001100	11001100	11001100	11001100	11001101	11001101	11001101
π	10000010	01001001	00001111	11011010	10100010	00100001	01101000	11000010	00100010
◎ X1, MZ 倍精度									
+1.0	10000001	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.5	10000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
-0.5	10000000	10000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.1	01111101	01001100	11001100	11001100	11001100	11001100	11001100	11001100	11001101
π	10000010	01001001	00001111	11011010	10100010	00100001	01101000	11000010	00100010
◎ X68000 倍精度 (IEEEフォーマット)									
+1.0	00111111	11110000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.5	00111111	11110000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
-0.5	10111111	11110000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000
+0.1	00111111	10111001	10011001	10011001	10011001	10011001	10011001	10011001	10011010
π	01000000	00001001	00100001	11111011	01010100	01000100	00101101	00100110	00100110

た。

数値演算コプロセッサとか浮動小数点演算コプロセッサというのは、その名のとおり浮動小数点演算をハードで行うものだ。CPUの機能をごく自然に拡張するものといえ、インテル8086/80286/80386用の8087/80287/80387やモトローラ68020/68030用の68881/68882が有名だ。多くの機種（たとえば98）ではCPUのすぐ隣にソケットが用意され、ここに浮動小数点演算コプロセッサを差し込むことで実数演算速度を数〜数十倍に速めることができる（当然、ソフト側でコプロに対応していなければならないが）。

さて、コプロセッサに対応するためには、数値の表現形式も最初からコプロと同じものを使っていたほうが楽だ。そうすれば、いざというときに相互変換などの余分な処理をしなくてすむだろう。上記のコプロセッサはすべてIEEE規格を採用しているから、自然とソフト側の内部フォーマットもIEEE規格に従ったものとなるわけだ。

このようにIEEE規格の普及は数値演算コプロセッサの普及にかなり助けられたといっていよう。実際、IEEE規格はインテル社の社内規格を基にして決められたそうで、IEEE規格制定前に発売されていた8087は規格を先に広めておく役割を果たしたといえそうだ。

ところで、X68000で使われている（ただしオプション）浮動小数点演算プロセッサはMC68881だ。上でも述べたようにMC68881は本来MC68020用のものだから、MC68000をMPUとするX68000では使えないように見える。が、68020と68881との間の連絡手続きをエミュレートすることで68000でも68881を使うことができる。この場合、68881は純粋なコプロセッサではなく、どちらかといえば外部デバイスのような扱いとなる。実際X68000用の68881はソケットに差し込むといった簡単なものではなく、拡張スロットに収めるボードの形式で供給されている。

変換による誤差

ここまでの話はなんの役に立つのかと、いぶかしむ読者もいるだろう。内部表現なんてBASICなどの高級言語を使う分には関係ないじゃないかと思っているかもしれない。しかし、高級言語を使って数値演算を行うときにこそ、内部表現の知識が要求されるのだ。

数値演算を行うとき、必ず気をつけな

ればならないのは「誤差」の問題だ。特にコンピュータで数値演算を行う場合、内部で2進浮動小数点表現が用いられていることからくる誤差が入り込むことがある。

第1に、我々が普段使っている10進数をコンピュータに入力し、10進数から2進数へ変換する過程で誤差が生じる場合がある。たとえば、0.1を2進数で表してみると

.0110011001100.....B

と無限に続く循環小数になってしまう。内部表現では仮数部のビット数に限りがあるので、途中でまるめなければならない。通常、格納できる範囲のすぐ下の桁を0捨1入し、その時点でどうしても誤差が入り込むことになる。

0.1は10回足せば1になるのは自明だが、このように誤差が入り込んだ0.1は10回足しても「1に近い数」にしかならない。信じられない人は次のようなプログラムで実験してみるとよい。なにやら汚い数字が並ぶことだろう。

```
10 A=0.1:B=0
20 FOR I=1 TO 10
30   B=B+A
40 NEXT
50 PRINT B-1.0
```

上のように結果を表示するだけならば、「ああ、誤差が入ったんだな」と納得することもできるかもしれない。が、条件判断がからむと事態はかなりヤバくなる。50行目を、

```
50 IF B=1.0 THEN 100
```

となっていたらどうということになるか、考えてみてほしい。この場合、正しく分岐させるためには、多少みっともなくとも、

```
50 IF ABS(B-1.0)<1E-8
THEN 100
```

のように、「Bと1.0の差が無視できるほど小さければ分岐する」という処理をしないとイケない。実際、数値演算によく使われるFORTRANの世界ではこのような記述法は常識になっている。

第2に、結果を表示するときに行われる内部表現から10進数への変換の過程でも誤差が生じることがある。BASICでは実数を表示するときは10進で何桁と切って、その下の桁を四捨五入して表示している。たとえば、MZ-2500では単精度は10進8桁、倍精度は10進16桁で表示する。つまり、内部表現ではさらに細かい情報が含まれていたとしても、表示の段階でまるめられてしまうことになる。試しに上のプログラムの50行目を、

```
50 PRINT B
```

として実行してみてほしい。Bは1だと表示されるだろう。Bから1を引いたものは0にならなかったのにBは1だという不思議な結果が得られる。これも内部表現と10進数との相互交換による誤差のいたずらだ。

いまの例では、2進数への変換の際の誤差を表示するときに補ってくれたわけだから、ありがたいことともいえる。が、正しい値が表示されたとしても、内部での値はやはり誤差を含んでいるわけだから、この値を引き続き演算に使用すれば、誤差が引き継がれていくことになる。

また、シャープのマシンの話ではないが、マイクロソフトのBASICではかなり長い間（もしかするといまでも）10進への変換時の四捨五入にバグがあったという恐ろしい話もある。コンピュータの出力結果を過信してはならないという、マイクロソフトからの教訓だろうか。

演算による誤差

演算時においても、さまざまな理由で誤差が入り込んだり、精度が下がったり、情報が失われたりする場合が考えられる。

たとえば、

(A+B)-A

はBになるはずだが、Aに比べてBがずつと小さい場合は、正しい結果が得られないことがある。次のプログラムを実行してみてほしい。

```
10 A!=1234567.8
```

```
20 B!=.12345678
```

```
30 PRINT (A!+B!)-A!
```

MZ-2500で試してみたところ、結果は、
.12353516

となった。小数点以下4桁目以降が正しくないことがわかる。これは浮動小数点数の加算のアルゴリズムに原因がある。

話を簡単にするために10進数での浮動小数点表現で考えてみる。仮数部は3桁とし、123と1.23を足す様子を見てみよう。

123と1.23は浮動小数点表現に直すとそれぞれ、

123=.123×10³

1.23=.123×10¹

となる。このままでは足せないで、人間が筆算でやるように、2数の小数点の位置を揃える（指数部を等しくする）必要がある。すると、

.123 ×10³

.00123×10³

のようになるはずだが、仮数部は3桁だから入りきらない部分をなんとかしなければ

ならない。そこで4桁目で四捨五入して、
 $.123 \times 10^3$
 $.001 \times 10^3$
としてから足すことになり、
 $.124 \times 10^3$
という結果が得られる。1.23の「0.23」の情報がなくなっているわけだ。

このように大きさ(指数部)が極端に違う2数の加減算では小さいほうの数の情報が失われることがある。もうひとつプログラム例を示そう。

```
10 A!=0
20 FOR I=1 TO 1000
30     Z!=I/1000!
40     A!=A!+Z!
50 NEXT
60 D#=A!:PRINT D#
```

このプログラムは0.001~1までを0.001きざみで足すプログラムで、単精度で計算しておき、最後に倍精度の変数に代入することで、結果は倍精度で表示している。結果は500.5になり、単精度で計算しても十分正しい答えが得られることがわかる。

なお、FORループを、

```
20 FOR I=0.001 TO 1.0 STEP 0.001
```

のようにしていないのは、すでに述べたように0.001を2進数に変換した際の誤差が累積しないようにするためだ(実際に試してみるとよい)。

次に、このプログラムを少し変形して、大きいほうから足すようにしてみよう。

```
10 A!=0
20 FOR I=1 TO 1000
30     Z!=(1000-I)/1000!
40     A!=A!+Z!
50 NEXT
60 D#=A!:PRINT D#
```

演算の順序を変えただけなのに、今度は正しい答えよりいくぶん小さな結果が表示されるだろう。どこかで情報が落ちているからだ。なぜ、このような結果になるのかも考えてみてほしい。

また、上で示したプログラムにおいて、途中の演算もすべて倍精度で行うようにすれば、どちらでも正しい答えが表示される。仮数部のビット数が十分あるので、(あまり)情報が失われずにすんでいるためだ。まさに「倍精度」といえる。

最後に

コンピュータにおける数値演算はなかなか面白いテーマだ。ここで挙げた以外にも関数演算のアルゴリズム($\text{EXP}(-X)$ と1.0/

$\text{EXP}(X)$ が等しくならないのはなぜかとか)や浮動小数点表現数の四則演算のアルゴリズム、もう少し「高級」なところでは、多項式による関数近似の方法なども紹介したかったのだが、本稿では「誤差に気をつけようね」という話で押さえておいたほうが無難のようだ。最後に、ごく単純な誤差がらみの話をして終えることにする。

いくつかの例で、倍精度演算は単精度に比べてずっと誤差が少ないことは確認できた。まともな数値演算をすれば、多少時間がかかろうとやはり倍精度で行うのがよさそうだ。

しかし、勘違いから、倍精度演算の利点を生かせない場合がある。たとえば、なるべく高い精度で1/3を倍精度の変数に代入したいときに、

```
10 D#=1/3
```

としてしまっただけではいけない。一般にBASICでは黙ってれば単精度で演算が行われるので、いくら倍精度の変数に代入したところで、1/3は単精度で計算されてしまう。

こういった理由で、倍精度で結果を得たければ、

```
10 D#=1# / 3#
```

のように、倍精度で演算することを明記しておかなければならない。

同じ理由で、

```
10 D#=SIN(0.5)
```

ではなく、

```
10 D#=SIN(0.5#)
```

を使うようにしたい。関数の演算は指定しなくても倍精度で行ってくればよいのだが、多くの場合(少なくともMZ-2500では)特に指定しなければ結果は単精度で返ってくるようだ。

以上のように高い精度で演算したければ、倍精度の変数を使うだけで満足してしまわずに、定数データにも気をつかってもらいたい。

と、こんなところだ。少しは数値演算というものに興味を持てただけただろうか。ここで述べたことが、いくらかでも読者の参考になれば幸いだ。また、数値演算を本格的にやろうという人は、10進1桁、いや1ビットにさえこだわって、より高精度な演算を目指してほしいと思う。先はまだ長い。

リスト1 実数の内部表現を調べるプログラム X1/MZ-2500

```
10 ' 浮動小数点表現を調べるプログラム MZ-2500/X 1
20 input D#
30 'd#=pai(1#)
40 F!=D#
50 for I=1 to 5
60     print right$("00000000"+bin$(asc(mid$(mks$(F!),I,1))),8);" ";
70 next
80 print
90 for I=1 to 8
100     print right$("00000000"+bin$(asc(mid$(mkd$(D#),I,1))),8);" ";
110 next
120 print
130 goto 20
```

リスト2 実数の内部表現を調べるプログラム X68000

```
1: /*
2: **      浮動小数点表現を調べるプログラム X68000
3: */
4:
5: #include <stdio.h>
6: #include <math.h>
7:
8: void main( argc, argv )
9: int argc;
10: char **argv;
11: {
12:     char c;
13:     int i,j;
14:     double d;
15:     char *pnt;
16:
17:     if ( argc < 2 ) {
18:         fprintf( stderr, "no arg\n" );
19:         exit( 1 );
20:     }
21:     while ( --argc ) {
22:         d = atof( **++argv );
23:         d = PI; /*
24:         pnt = ( char * ) &d; /*
25:         for ( i = 0; i < 8; i++ ) {
26:             c = *pnt++;
27:             for ( j = 0; j < 8; j++ ) {
28:                 putchar( '0' + ( ( c >> 8 ) & 1 ) );
29:                 c *= 2;
30:             }
31:             putchar( ' ' );
32:         }
33:         putchar( '\n' );
34:     }
35: }
```

連立方程式は行列でいこう

Sohma Hidetomo

相馬 英智

方程式を解くことは、与えられた条件式から解の候補者を見つけ出し最後には真の解を言い当てようとする探偵小説のような面白さがあります。ここでは行列の概念を導入しながら、簡単なBASICを使って連立1次方程式を解いてみましょう。

突然だが、数学を考えたい

パソコンを使っているからといっても、誰もが数学が得意ではなかったりするので。特に式をたくさん書いてごしょごしょ計算するのは私も不得手なわけで、そういう話はできれば遠慮したいというのが正直なところだ。

しかし、コンピュータの勉強を続けると、どうしても数学の知識が必要となります。といっても、広範な数学のすべてを理解しておく必要はありません。かなり以前から、コンピュータのためには数学の理解が重要だということはいわれていましたが、最近では、数学の多くの分野のなかでも離散数学といった分野を学習しておけばよいのではないかとされています。この分野は他の数学の分野とはかなり独立していて、あまり数学に詳しくなくても学習することができるといわれます。それでも、高校で習う程度の数学はどうしたって必要ですが。コンピュータを相手に仕事をしようと思っている人は考えておいたほうがよいでしょう。

さて、コンピュータと数学は切っても切れない関係にあります。もともとコンピュータは数学の問題を速く正確に解こうと生まれてきたものです。ご存じの方も多いと思いますが、最初のコンピュータは大砲の弾道を計算するために作られました。そしてコンピュータは数学の進歩を加速し、今やコンピュータを利用した新しい数学の分野が生まれつつあります。そこで、ここでは純粋な数学と、コンピュータのための数学などの違いについての話をしたいと思います。なにをやるかというと、数学の基本に返ったつもりで方程式、特に連立方程式というものに取り組んでみたいと思います。

方程式の基礎

方程式とは、まだわからない解を含んだ式のことです。このわからない値を未知数

といい、 x とか y などとして表現します。たとえば、以下のような方程式が与えられたとします。

$$x + 3 = 5$$

するとこの式は x は未知数で何かわからない値だけど、 x が上の式を満たす値となることが表現されています。では具体的に、 x の値はいくつになるのでしょうか。このように未知数の値を実際に得ることを、方程式を解くといい、得られた値を方程式の解といいます。上の式の場合、方程式を解くと、

$$x = 2$$

となり、これが解です。

ここでさらに方程式というものを考えるために次の問題を考えてみましょう。

〈問題1〉

次の方程式を x について解きなさい。

$$ax = b$$

あれ、未知数がたくさんあるぞと思った方がいるかもしれませんね。方程式を x について解くということは x だけを未知数として、あとの a や b などは何か決まった値として計算しなさいということです。具体的には $x = \text{なに} \text{に} \text{な} \text{に}$ といった形の解を導き出すことになります。

さて、〈問題1〉は解けますか？ 中学生以上の方なら答えはおわかりでしょう。そう、単に $x = b/a$ なんて答えてはいけませんよね。解は以下になります。

〈問題1の解〉

$$a \neq 0 \text{ のとき} \quad x = b/a$$

$$a = 0, b = 0 \text{ のとき} \quad x \text{ はすべての数}$$

$$a = 0, b \neq 0 \text{ のとき} \quad x \text{ は解なし}$$

どうして単純に $x = b/a$ と答えてはいけないかというと、 $a = 0$ のときには、解は $x = b/a$ というかたちでは表現できないからです（0では割ることができない）。

この〈問題1〉では、式を方程式としているから数学の問題なのですが、これが仮に算数の問題だったとすると $x = b/a$ と答えてもさほどおかしくありません。というのは、算数ではその式を満たす x の値を見つけることができればよいからです。

しかし数学の方程式の場合、与えられた式を満たす「すべての x 」の値を求めなければなりません。またその解法も直感的なものではなく、理論的に妥当で十分なものでなければならないのです。したがって数学というかぎりは、〈問題1の解〉のようなものにならなければいけないのです。

方程式を解くということは、厳密にいえば与えられた式を満たすすべての解を求めることで、だいたいの単純な方程式が解ける程度には解法の技術が高められています。では、解けない方程式があるかということ、実は結構単純なものでも解けない場合もあり、微分方程式と呼ばれる方程式では解けない場合のほうが多かったです。

それでは、方程式を解く方法とはどのようなものなのでしょうか。これは解く方程式にそれぞれ独特の解く方法があります。しかし、基本は変わりません。それは以下の等号の定義と等式に関する4つの定理です。方程式には必ず等号“=”が存在しますので、この定理は必ず使用可能です（ただし、これだけで必ず解が得られるとは限りません）。

まず等号の定義から見てみましょう。

- 0) 2つの式がそれぞれ唯一の値をもち、その値が等しいとき、2つの式は等号“=”で結ぶことができる。

うーん、結構当たり前のことをいっているような気がしますね。では残る4つの定理を見てみましょう。

- 1) 等式の両辺に同じ値を加えても等式は成立する。
- 2) 等式の両辺から同じ値を差し引いても等式は成立する。
- 3) 等式の両辺に同じ値を掛けても等式は成立する。
- 4) 等式の両辺を0以外の同じ値で割っても等式は成立する。

さて、両辺という言葉が出てきましたが、これは等号の右の式を右辺、左の式を左辺といい両方いっしょに両辺という数学屋さんの言葉です。上の定理はいわれてみればそうかなといったものです。ただ注意して

ほしいのは定理の4)です。数学ではいかなる値であろうとも、その値を0で割ることは禁じられています。というよりは、0で割ったときの値が定義されていないのです。したがって値がわからないので、式を等号で結ぶことはできません。

では、これらを用いて問題を解いてみましょう。まずは最初に現れた方程式 $x+3=5$ です。方程式の解は $x=$ なになにのかたちになればいいので、そうなるように式を変形します。もうおわかりですね。両辺から3を引けばよいのです。すると、この方程式の解である $x=2$ が得られたではありませんか。

いまの例のように求める式と違う部分が式の他の辺に寄せ集めることで解が得られます。したがって、式中の各部分(厳密には各項)が移っていくように見えるので、このことを移項といいます。しかし実際は、方程式を解くときはこの定理をいちいち頭に浮かべる必要はありません。単純な方程式の場合、慣れてくれば反射的に解けるようになります。

そこで再び〈問題1〉を解いてみましょう。簡単簡単、まず両辺を a で割ります。すると $x=$ なになにのかっこうになりますね。おや、それでいいのでしょうか。 a の値はわからないのです。したがってひょっとすると0かもしれないということですね。ということは、簡単に両辺を a で割ることはできません。そこで〈問題1の解〉を見ればわかるように a が0か、そうでないかを分けて答えているのです。

まず a が0でないと仮定しましょう。すると、両辺を a で割ることができて $x=b/a$ となります。

では $a=0$ のときは、どうなるのでしょうか。 $a=0$ のとき、方程式の左辺 ax は x がいかなる値でも0となります(当たり前ですね)。そこで右辺 b が0であれば、この式は x がどんな値でも成立することになります。

逆に、 b が0でなかったら、式は x の値に関わらず絶対に成立しません。したがって、“解がない”というのが答えとなります。解を求めよというのに“解がない”というのはちょっとおかしいような気がしますが、このへんが数学の正直なところで“ないものはない”と言ってしまっているのです。

ともかく、これで〈問題1の解〉が得られました。ちなみに数学の試験では解答は、最初の〈問題1の解〉のようにしっかりと答えてください。数学の解答用紙には一定のフォーマットがあるので、それに従って書かないといけないようです。

先ほどの解を求める過程で気づいた方もいると思いますが、移項を行うことで、解は機械的に何も考えずに計算できます。というより、正しい解をできるだけ簡単に求めるように努力した結果、こうすれば必ず解が得られるのだという方法をあみ出したのです。与えられた手続きどおりに計算をする……これって、コンピュータの一番得意とするところじゃないですか。でも、こんな簡単な問題だと何もコンピュータにやらせても、あんまり意味がないので問題をもう少し難しくしましょう。

連立1次方程式を考える

それでは、次のような問題が与えられたとします。

〈問題2〉

以下の連立方程式を解きなさい。

$$x+2y=5$$

$$5x+y=7$$

さて、問題には2つの式があります。そして、やはり x と y という2つの未知数があります。一般に連立方程式とは複数の式と未知数を持っています。そして、各式の中で現れる同じ名前の未知数は同一のものです(当たり前かな?)。したがって、連立方程式の未知数は与えられた連立方程式、すべて満足しなければなりません(すべての式が全部いっしょに成り立たなければなりません)。こうなってくると結構難しそうですね。

一般に方程式の中に現れる未知数を1元、2元と数えます。そしてもうひとつ、式中に現れる未知数の次元といったものがあります。これはそれぞれの未知数の最大の乗数を表現し、1次、2次と数えます。たとえば、〈問題1〉で与えられた式 $ax=b$ の場合、 x の1乗があるので1次方程式、 $x^2+x=3$ は2次方程式となります。したがって、〈問題2〉は2元1次連立方程式となります。今回は、この1次連立方程式について詳しくやっていこうという趣向ですので、他の方程式はそれなりの本などで勉強してくださいね。

では、〈問題2〉の場合どのようにしたら解が得られるのでしょうか。これも最初の方程式のように解くのですが、ちょっとした技術を使います。この計算をやってみたのが図1です。要するに、2つの式をうまく合わせて、 x だけ、 y だけの式を作ろうというわけです。 x だけ、 y だけの式となれば簡単に解けますよね。

このように複雑な問題は、できるだけ簡

単な問題に分解したり、変換したりできればしめたものです。しかしコンピュータに解かせるのは、まだ早すぎます。というのは、私たちは、もっと問題について詳しく知る必要があります。なぜならコンピュータに問題を解かせるためには、確実に答えが得られる方法を知る必要があります(図1の方法で必ず解が導けるとは限らないから)、できれば一番楽な方法で解を得たいというのが人情です。そこで連立方程式の特性についてもっと詳しく取り組んでみましょう。

解が確実に得られる条件

まず、どんな場合も解が得られるのでしょうか。これって、意外と難しかったりするのです。そして、機械的に解くためには非常に重要なことです。つまり解法が完璧なものでないと、コンピュータによって得られた解が常に正しいとはいえず、意味のない計算をしてしまったことになるからです。

もちろん、どんな場合も計算できなければならないかということ、そうでもありません。こういう場合は解が得られないということがわかれば、その場合の計算はできないという結果を返すことで、得られた解の正当性が保てるようになります。したがって、計算をする前にちゃんとした解が得られるかどうかということを確認する必要があります。そこで以下の問題の場合を例に考えてみましょう。

〈問題3-0〉

以下の方程式を解きなさい。

$$3x+y+2z=14 \quad \cdots \cdots (式1)$$

図1 連立方程式の解法(2元1次)

$$\begin{cases} x+2y=5 & \text{---①} \\ 5x+y=7 & \text{---②} \end{cases}$$

$$5x+y=7 \quad \text{---②}$$

式②の両辺を2倍する。

$$10x+2y=14 \quad \text{---②'}$$

式②'から式①の両辺をそれぞれ引く

$$10x+2y=14$$

$$-) \quad x+2y=5$$

$$9x = 9$$

$$x = 1$$

式①の両辺を5倍する。

$$5x+10y=25 \quad \text{---①'}$$

式①'から式②の両辺をそれぞれ引く

$$5x+10y=25$$

$$-) \quad 5x+y=7$$

$$9y=18$$

$$y=2$$

$$\text{答 } x=1, y=2$$

実はこの問題の場合、基本的にこれ以上問題を簡単にするための変形をすることはできません。本当かなあと思う人は、試してみてください。このように未知数が3つもあるのに式が1つしかない場合、その式以上に簡単に解を限定することはできません。つまり単に(式1)を満たす x , y , z が解だよとしかいえないわけです。では、次の場合はどうでしょう。

<問題3-1>

以下の連立方程式を解きなさい。

$$3x + y + 2z = 14 \quad \cdots \cdots (式1)$$

$$x + 5y - z = 6 \quad \cdots \cdots (式2)$$

この場合(式1)と(式2)からは x と y , y と z , z と x といった関係が導き出されますが、そこまでで、解を1つに限定はできません。実際、<問題3-1>から得られた式をまとめたのが以下の関係式です。

$$60(x-3) = -154(y-1) = 55(z-2)$$

そこで上の式値を t と置くと、解となる x , y , z は以下のように表せます。

$$x = t/60 + 3$$

$$y = -t/154 + 1$$

$$z = t/55 + 2$$

この t を特に媒介変数(パラメータ)と呼んでいます。したがって、 t の値を決めると解となる x , y , z の値のうち1つが得られます。しかし、ここまで解を限定するのが限界です。それでも、<問題3-0>よりは解の限定ができていますが、1つに絞ることはできません。では、問題の式を3つにしてみましょう。

<問題3-2>

以下の連立方程式を解きなさい。

$$3x + y + 2z = 14 \quad \cdots \cdots (式1)$$

$$x + 5y - z = 6 \quad \cdots \cdots (式2)$$

$$-2x - 2y + 4z = 0 \quad \cdots \cdots (式3)$$

この場合は解を唯一のものとすることができます。図1に示した要領で計算したものを図2に記します。今度はうまくいきしたね。このように一般には連立方程式の場合、未知数の数だけの式が必要です。ただし、未知数の数だけあっても求まらない場合があります。その代表的な例が次の問題です。

<問題3-3>

以下の連立方程式を解きなさい。

$$3x + y + 2z = 14 \quad \cdots \cdots (式1)$$

$$x + 5y - z = 6 \quad \cdots \cdots (式2)$$

$$6x + 2y + 4z = 28 \quad \cdots \cdots (式4)$$

この場合、解は1つに限定できません。よく見てみると、(式4)は(式1)の両辺を2倍したもので、(式1)と同じことしか表現していません。したがって<問題3-3>は式は3本あっても、2本分しかないのと同じです。

それで解が1つに定まらないわけです。このように2つの式が実は同じ意味しか持たなかったり、ある式が他の式から導き出されたりする場合、その式は解を限定するのに役に立ちません。そこで数学では、ある式が他の式から導き出されないようになっているとき、各式は独立であるなどといった区別しています。このことから以下のように入ることができます。

1次連立方程式の解を1つに定めるためには、独立した条件式が最低でも未知数の数だけ必要である。

では式が4つ以上あったらどうかと思っただけでしょう。条件式が多すぎると条件がきつくなり過ぎるために、解の限定が進みすぎてしまい条件を満たす解が存在しなくなります。とはいえ、4つ以上の式があってもそのうち独立していないものがあるって、実質的に3本の式と同じようになる場合は、解を1つに定めることが可能です。これで解が得られる条件は、はっきりしました。連立方程式の解を導き出すのに必要な条件は、いままでの話でわかってもらえたと思います。あとは、連立方程式を計算機内でのように表現するかということです。

行列と連立方程式

ここからは与えられた連立1次方程式をどのように解くかではなく、どのようにうまく表現するかということについて考えていきたいと思います。このことは、データ

構造に関する分野にかなり近いものと思われます。ただ実際にはこのような数値演算の場合、かなり単純なデータ構造である配列でけっこう間に合うことが多いのです。これは数学自体が極めて美しく整理されていて、まとまっているからです。そのため科学技術演算用(数値演算用)のFORTRANや、それから派生したBASICなどの言語は、配列一筋の頑固者になっているのです。

話を数学に戻しましょう。実際、連立1次方程式は行列と呼ばれるかたちで表現することができ、これをうまく利用して行列のかたちで処理する(解く)という体系が数学では完全に作られています。では、行列とはどのようなものなのでしょうか。行列とは複数の値を(要素といいます)ひとまとめにして1つの値とするものです。下に例をあげましょう。

$$\begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 5 & 8 & 10 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

このように行列とは、縦と横に値を並べたものです。そして横に値が並んでいるのを行といい、上から第1行、第2行と呼びます。同様に縦の並びを列といい、前から第1列、第2列と呼びます。つまり行列とは行と列という2つの値の並びのことで、ほとんど漫才コンビの名前みたいな命名法が取られたことがわかります。数学って、このへんが割りといい加減なんですよ。

そして m 行 n 列の構成の行列を $m \times n$ の行列といいます。この行列にもさまざまなものが考えられ、名前がついているものもあります。まずは $n \times n$ の行列、これを正方向行列といいます。また、行または列が1つしかない行列には、ベクトルなんてしやれた名前がついています。

そして大事なことはこの行列にも“+”“×”といった計算が行えることです。おっとその前に、行列における等号“=”の意味を知っておく必要があります。つまり、どうした場合に2つの行列の式が、等しいといえるのかということです。これを正確に知らずして足し算などは語れません。数学ではこれを“行列における等号の定義”なんて難しくいいますが、私たちは数学屋さんではないので堅苦しい話は抜きにします。

行列において等しいということは、次の条件を満たせば十分です。つまり2つの行列が、同じ大きさ(同じ行数で同じ列数)で、同じ行同じ列の要素がすべて等しければ、等号が成立します。したがって行列内のすべての要素について、それと同じ位置

図2 連立方程式の解法(3元1次)

$$\begin{array}{lcl} \left\{ \begin{array}{l} 3x + y + 2z = 14 \quad \text{---①} \\ x + 5y - z = 6 \quad \text{---②} \\ -2x - 2y + 4z = 0 \quad \text{---③} \end{array} \right. \\ \text{①} + 2 \times \text{②} \\ \hline \begin{array}{l} 3x + y + 2z = 14 \\ 2x + 10y - 2z = 12 \\ \hline 5x + 11y = 26 \quad \text{---④} \end{array} \\ 4 \times \text{②} + \text{③} \\ \hline \begin{array}{l} 4x + 20y - 4z = 24 \\ -2x - 2y + 4z = 0 \\ \hline 2x + 18y = 24 \quad \text{---⑤} \end{array} \\ 2 \times \text{④} - 5 \times \text{⑤} \\ \hline \begin{array}{l} 10x + 22y = 52 \\ 10x + 90y = 120 \\ \hline -68y = -68 \\ y = 1 \end{array} \end{array}$$

同様にして

$$\text{答 } x = 3, y = 1, z = 2$$

にある要素が等しくなければならないので
す（言われてみると、当然という気もする
なあ）。

では、足し算（和）と引き算（差）を見
てみましょう（例1）。これは同じ行と列の
値どうしを加える（引く）ことで結果の行
列が得られます。

皆さんはもうお気づきだと思いますが、
この行列の足し算、引き算は、同じ大きさ
（同じ行で、同じ列）の行列どうしてしか行
うことはできません。では掛け算（積）は
どうでしょうか。これは、ちょっと複雑な
計算となります。まずは例2を見てもらい
ましょう。

よく見るとわかると思いますが（わか
るかなー）、前の行列の各行と後ろの行列の
各列のそれぞれの要素を掛けて和をとって
います。行列の掛け算は計算は複雑ですが、
その分よく用いられます。

ここで注意してほしいのは、行列の積が
計算できる条件です。和や差の場合は、前
の行列と後ろの行列の行どうし、列どうし
が同じ大きさにないとできませんでした。
しかし積の場合、前の行列の行の大きさと、
後ろの行列の列の大きさが等しいことが計
算できる条件です。これはとても重要なこ
とです。

さて、この行列の積で〈問題3-2〉の問
題を表現してみましょう。すると以下のよ
うになります。

$$\begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 1 & 5 & -1 \\ -2 & -2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 6 \\ 0 \end{pmatrix}$$

どうです。きれいなものでしょう。この
積の部分を計算して等号の条件から各要素
を展開すると、元の式になることがわかる
と思います。

ここで、未知数の入った行列（ベクトル）

例1 行列の和と差

$$\begin{aligned} & \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 5 & 8 & 10 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 5 & 7 & 4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 3+0 & 1+1 & 2+3 \\ 5+1 & 8+2 & 10+1 \\ 2+5 & 1+7 & 1+4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 3 & 2 & 5 \\ 6 & 10 & 11 \\ 7 & 8 & 5 \end{pmatrix} \\ & \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 5 & 8 & 10 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 8 & 1 \\ 2 & 6 & 3 \\ 7 & 12 & 0 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 3-1 & 1-8 & 2-1 \\ 5-2 & 8-6 & 10-3 \\ 2-7 & 1-12 & 1-0 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 2 & -7 & 1 \\ -3 & 2 & 7 \\ -5 & -11 & 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

に注目してください。この問題を解くにあ
たって、私たちが未知数について知ってお
くことは、どの未知数が何を意味している
かということだけです。したがって未知数
の名前である x 、 y 、 z はあくまでも未知
数間の区別をするためにつけた名前なので
す。もし式の形などでその区別が表現され
れば、 x 、 y 、 z などといった情報は不要
となります。さて、そんなにうまく、いく
ものでしょうか。

行列と掃き出し法

先ほどの〈問題3-3〉を、行列で表現し
たものをよく見てください。未知数のベク
トルと積をとっている行列（未知数の係数
行列といいます）の第1列は、すべて未知
数 x の係数となっています。おつと係数と
いうのは式の中で、その未知数や変数など
に掛けてある数のことです。同様に第2列、
第3列は、それぞれ y 、 z の係数となっ
ていますね。

このように、行列に連立1次方程式を書
き直したときに、行列の構造が各係数の情
報を表現できるようになっているのでした。
こうしてみると、行列のような構造を持っ
たデータが持つ意味の重要性がわかると思
います。

ついでに先ほどの行列とベクトルの積の
右辺の部分を含めて、以下のような行列を
作ります。

$$\begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 & 14 \\ 1 & 5 & -1 & 6 \\ -2 & -2 & 4 & 0 \end{pmatrix}$$

この場合も最後の列が、定数であることを
区別できます。もうお気づきの方も多い
ことと思いますが、このように行列の形に
連立方程式を格納しようとしているのは、
コンピュータ（特にBASICやFORTRAN）
の得意な配列をうまく使おうというため
です。素人でも、行列と配列がかなり近い関
係があるのがわかると思います。これにつ
いては、詳しく説明しなくても大丈夫です
よね。

それではいよいよ、どのようにして連立

例2 行列の積

$$\begin{aligned} & \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 5 & 8 & 10 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \\ 5 & 7 & 4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 3 \times 0 + 1 \times 1 + 2 \times 5 & 3 \times 1 + 1 \times 2 + 2 \times 7 & 3 \times 3 + 1 \times 1 + 2 \times 4 \\ 5 \times 0 + 8 \times 1 + 10 \times 5 & 5 \times 1 + 8 \times 2 + 10 \times 7 & 5 \times 3 + 8 \times 1 + 10 \times 4 \\ 2 \times 0 + 1 \times 1 + 1 \times 5 & 2 \times 1 + 1 \times 2 + 1 \times 7 & 2 \times 3 + 1 \times 1 + 1 \times 4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 11 & 19 & 18 \\ 58 & 91 & 63 \\ 6 & 11 & 11 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

方程式を解くのかを考えてみましょう。最
も基本的な方法は、図1や図2でやった方
法です。これを簡単な手続きとして、まと
めたものが“掃き出し法”です。名前がち
よっと汚いような気がしますが、極めて基
本的で有名な方法（アルゴリズム）です。

数学の言葉で行列を掃き出すというこ
とは、行列の意味を保ったままどこかを基準
（要）として、ある行や列の要素を0にな
るように変形することです。掃き出し法で
は〈問題3-3〉の場合、以下のような形に
掃き出そうとします。

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

これを未知数を含んだ行列の形に直すと、
以下ようになります。

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

つまり、この形は求めるべき連立方程式の
解を示しています。ただし注意しなければ
ならないのは、変形を施すことで行列の値
は変わっているので等号では結べません。

さて、どのようにして変形すればよいの
でしょうか。具体的には、プログラムを見
てもらったほうがずっと早いと思います。
掃き出し法で3元1次連立方程式を解くプ
ログラムを、リスト1に示します。まあ、
読んでみてください。このやり方は以下の
ような処理をします。

まず第1行第1列の要素を取り出し、こ
の部分に1になるように第1行の要素をそ
れぞれ割ります。次に第1行第1列を除く
第1列の要素が0になるように、行列の要
素どうしの引き算を行います。このよう
にすることで、第1列は目的の行列と同じに
なります。これを各列に前から順番に施す
ことで、最後には目的の行列が得られるこ
ととなるでしょう。これが掃き出し法です。

プログラムを見ればわかるように、かな
り単純なプログラムです。でも実はプログ
ラムには2つの欠点があります。ひとつは
未知数の数が違う連立方程式に対応でき
るように拡張できないことです。これはBASIC

が再帰的プログラミングができないということに起因しています。でもX-BASICでは再帰ができるので拡張ができるでしょう。X 68000ユーザーの人は各自がんばってくださいね。

そしてもうひとつの欠点は、このプログラムを使っているとわかりますが、たまに(かなりひんばんに)計算できないことがあります。これは、与えた式が解を1つに限定するのに不十分なとき(これは先ほどお話ししましたね)と、計算中に要素を1にしたい位置なのにたまたまそこが0となっている場合です。

これはアルゴリズム自体の欠点なのですが、式を入力する順番を変えることなどで解決できます。しかし、できればここまでコンピュータにさせたいものです。これは結構簡単に解決できます。問題は1にした

い n 行 n 列の値が0になっているときは、それ以下の行で n 列が値が0でない行と取り換えればいいのです。これは簡単な改造です。とにかく大事なことは、数学の技術をもとにコンピュータのプログラミングに組み入れて使うかということなのです。

さて、掃き出し法は単純でプログラミングには持ってこいです。しかし数学的にはもっと美しい解法があります。それがCramerの公式です。

美しいCramer公式と縁起ものの行列式

Cramer法とはどんなやり方でしょうか。それを話す前に、このCramer法の方針といったものについて話しましょう。

このCramer法は、連立方程式が与えらたら、各係数を代入するだけで解が得られるような公式を作ってしまうといったものです。これならばコンピュータは先ほどの掃き出し法のように値を確認しながら処理を行うといったものではなく、直接与えられた係数をもとに一気に計算するだけでよくなります。また数学的には解を直接、式で表現できるようになり、とても美しくなります。

では、Cramerの公式を図3に示します。どうです、美しいでしょう。ただ式中に行列のようだけどこちよっと違うものがありますね。これが行列式というものです。この行列式は結構複雑なのであまり触れたくはないのですが、これがわからないとCramerの公式はわかりませんので簡単に説明します。

リスト1-a 掃き出し法による解法(X68000)

```

100 /*
110 /* 掃き出し法による3元1次連立方程式の解の算出
120 /*
130 /*
140 /*
150 int i,j
160 float value
170 dim float x(2,3)
180 /*
190 /* 式値の入力
200 /*
210 cls
220 for i=0 to 2
230   print i+1;"本目の式を入力します。"
240   for j=0 to 2
250     print "X(";j+1;")=";
260     input " ",value
270     x(i,j)=value
280   next
290   input "式値 = ",value
300   x(i,3)=value
310 next
320 /*
330 /* 入力された式の出力
340 /*
350 for i=0 to 2
360   for j=0 to 2
370     print x(i,j);"*X(";j+1;")";
380     if j<>2 then print " + ";
390   next
400   print " = ";x(i,3)
410 next
420 /*
430 /* 掃き出し法の実行
440 /*
450 Gauss()
460 /*
470 /* 結果の出力
480 /*
490 for i=0 to 2
500   print "X(";i+1;") = ";x(i,3)
510 next
520 end
530 /*
540 /* 掃き出し法
550 /*
560 func Gauss()
570 int i,j,k
580   for i=0 to 2
590     for j=i+1 to 3
600       x(i,j)=x(i,j)/x(i,i)
610     next
620     for j=0 to 2
630       if i<>j then {
640         for k=i+1 to 3
650           x(j,k)=x(j,k)-x(j,i)*x(i,k)
660         next
670       }
680     next
690 next
700 endfunc

```

リスト1-b 掃き出し法による解法(X1/X1turbo)

```

100 REM 掃き出し法による3元1次連立方程式の解の算出
110 REM
120 REM
130 REM
140 DIM x(2,3)
150 REM
160 REM 式値の入力
170 REM
180 CLS
190 FOR i=0 TO 2
200   PRINT i+1;"本目の式を入力します。"
210   FOR j=0 TO 2
220     PRINT "X(";j+1;")=";
230     INPUT " ",va
240     x(i,j)=va
250   NEXT j
260   INPUT "式値 = ",va
270   x(i,3)=va
280 NEXT i
290 REM
300 REM 入力された式の出力
310 REM
320 FOR i=0 TO 2
330   FOR j=0 TO 2
340     PRINT x(i,j);"*X(";j+1;")";
350     IF j<>2 THEN PRINT " + ";
360   NEXT j
370   PRINT " = ";x(i,3)
380 NEXT i
390 REM
400 REM 掃き出し法の実行
410 REM
420 GOSUB "掃き出し法"
430 REM
440 REM 結果の出力
450 REM
460 FOR i=0 TO 2
470   PRINT "X(";i+1;") = ";x(i,3)
480 NEXT i
490 END
500 REM
510 LABEL "掃き出し法"
520 REM
530 FOR i=0 TO 2
540   FOR j=i+1 TO 3
550     x(i,j)=x(i,j)/x(i,i)
560   NEXT j
570   FOR j=0 TO 2
580     IF i=j GOTO "対角要素"
590     FOR k=i+1 TO 3
600       x(j,k)=x(j,k)-x(j,i)*x(i,k)
610     NEXT k
620   NEXT j
630   LABEL "対角要素"
640 NEXT j
650 NEXT i
660 RETURN

```

行列式は見た目はかなり行列に似ていますが、両者には大きな違いがあります。それは行列式は普通の値を持つということです。普通の値とは3とか2.64とかです。このような値を“スカラー”といっています。いうまでもなく、行列って行列の値しか持ちませんよね。図4に行列式の例をあげます。行列式は、

$$\begin{vmatrix} 6 & 1 & 8 \\ 7 & 5 & 3 \\ 2 & 9 & 4 \end{vmatrix}$$

のように書き表します。

そして、この行列式の値は360です。このように行列式は行列とたいへん似ていますが、スカラー値を持っているわけですから、等号は普通の意味で使えます。

さて、どのようにして行列式の値を求めのでしょうか。行列式の値は、その行列式の要素から計算されます。しかし実はこれが、たいへん面倒臭いのです。そして、これこそコンピュータにやらせるべき仕事

です。なぜ面倒臭いかというと、行列式の大きさ（行数と列数）が変わると行列式の値を求める式も変わってくるからです（とはいえ、ちゃんと規則性はあるんだよ）。

では、これを計算するプログラムを組んでみましょうと言いたいとこなんだけど、

図3 Cramerの公式

連立1次方程式

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

のとき、(aは係数, xは未知数)

$$x_i = \frac{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & b_1 & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & b_2 & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & b_n & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{vmatrix}}$$

第i列を
bで置き換える。

リスト2-a Cramerの公式による解法(X68000)

```
100 /*
110 /* Cramerの公式による3元1次連立方程式の解の算出
120 /*
130 /* Oh!X 88_8
140 /*
150 int i,j
160 float value
170 dim float x(2,3)
180 /*
190 /* 式値の入力
200 /*
210 cls
220 for i=0 to 2
230   print i+1;"本目の式を入力します。"
240   for j=0 to 2
250     print "X(";j+1;")=";
260     input " ",value
270     x(i,j)=value
280   next
290   input "式値 = ",value
300   x(i,3)=value
310 next
320 /*
330 /* 入力された式の出力
340 /*
350 for i=0 to 2
360   for j=0 to 2
370     print x(i,j);"X(";j+1;")";
380     if j<>2 then print " + ";
390   next
400   print " = ";x(i,3)
410 next
420 /*
430 /* Cramerの公式による解の算出と出力
440 /*
450 d=det(-1)
460 for i=0 to 2
470   print "X(";i+1;") = ";det(i)/d
480 next
490 end
500 func float det(m;int)
510 int i,j,k,ans
520 dim float y(2,3)
530 for i=0 to 2
540   for j=0 to 2
550     if j=m then {
560       y(i,j)=x(i,3)
570     } else {
580       y(i,j)=x(i,j)
590     }
600   next
610 next
620 ans=y(0,0)*y(1,1)*y(2,2)+y(0,1)*y(1,2)*y(2,0)+y(0,2)*y(1,0)*y(2,1)-y(0,2)*y(1,1)*y(2,0)-y(0,1)*y(1,0)*y(2,2)-y(0,0)*y(1,2)*y(2,1)
630 return(ans)
640 endfunc
```

リスト2-b Cramerの公式による解法(X1/X1turbo)

```
100 REM Cramerの公式による3元1次連立方程式の解の算出
110 REM
120 REM Oh!X 88_8
130 REM
140 DIM x(2,3),y(2,3)
150 REM
160 REM 式値の入力
170 REM
180 CLS
190 FOR i=0 TO 2
200   PRINT i+1;"本目の式を入力します。"
210   FOR j=0 TO 2
220     PRINT "X(";j+1;")=";
230     INPUT " ",va
240     x(i,j)=va
250   NEXT j
260   INPUT "式値 = ",va
270   x(i,3)=va
280 NEXT i
290 REM
300 REM 入力された式の出力
310 REM
320 FOR i=0 TO 2
330   FOR j=0 TO 2
340     PRINT x(i,j);"X(";j+1;")";
350     IF j<>2 THEN PRINT " + ";
360   NEXT j
370   PRINT " = ";x(i,3)
380 NEXT i
390 REM
400 REM Cramerの公式による解の算出と出力
410 REM
420 i=-1
430 GOSUB "Cramerの公式"
440 div=ans
450 FOR i=0 TO 2
460   GOSUB "Cramerの公式"
470   PRINT "X(";i+1;") = ";ans/div
480 NEXT i
490 END
500 REM
510 LABEL "Cramerの公式"
520 REM
530 FOR j=0 TO 2
540   FOR k=0 TO 2
550     IF i=k THEN y(j,k)=x(j,3) ELSE y(j,k)=x(j,k)
560   NEXT k
570 NEXT j
580 ans=y(0,0)*y(1,1)*y(2,2)+y(0,1)*y(1,2)*y(2,0)+y(0,2)*y(1,0)*y(2,1)-y(0,2)*y(1,1)*y(2,0)-y(0,1)*y(1,0)*y(2,2)-y(0,0)*y(1,2)*y(2,1)
590 RETURN
```

仕方を図4に示します。

というわけで、連立方程式に戻しましょう。このCramerの公式を用いたプログラムをリスト2に示します。どうです、あんまり美しくないでしょう。数学的に美しいCramerの公式も、プログラムにするとかたくなです。

ここで考えてほしいのは、数学的な美しさとプログラムの美しさとの違いです。数学は実利をまったく無視しているわけではないのですが結構実利を離れて、抽象的で思想的な美しさをもつ分野です。これに対し、コンピュータというのは実利重視で、どろどろとしたものをたくさん引きずったものです。この両者の違いはあまりにも大きく、多くの問題を引き起こします。では、コンピュータにとって最も望ましい解き方(アルゴリズム)とは、どのようなものでしょうか。

三角分解による連立方程式の解法

実際にコンピュータに連立方程式を解かせようとするとき、いちばん気をつけなければならないことは何でしょうか。それは、おそらく計算の効率だと思います。パソコンで面白半分にプログラムを組んでいるときはどうでもいいことですが、ちゃんと満足のできる、ましてや他人に見せるプログラムならばなおさらです。また実際にコンピュータに連立方程式を解かせようとするときがどんな場合かと考えれば、解くべき式がかなり膨大なときであることが予想されます。

この場合、掃き出し法やCramerの公式などは処理の効率が悪く、かなり使いづらいものとなります。では、効率を上げるためにはどうすればいいのでしょうか。効率を上げるためのひとつの基準となるのは処理速度です。そこで話を処理速度に絞って、それを上げるためにはどうすればよいのか

図4 行列式

$$\begin{aligned} |a| &= a \\ \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} &= a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21} \\ \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} &= a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{21}a_{32}a_{13} \\ &\quad - a_{31}a_{22}a_{13} - a_{11}a_{32}a_{23} - a_{21}a_{12}a_{33} \\ &\vdots \end{aligned}$$

リスト3-a 三角分解を用いた解法(X68000)

```
100 /*
110 /* 三角分解を用いた3元1次連立方程式の解の算出
120 /*
130 /* Oh!X 88_8
140 /*
```

ということを、考えてみたいと思います。

処理速度を上げるためには、いくつかの手段が考えられます。大事なことは要領よく処理をするということです。これは効率のよいアルゴリズムを採用するといったことにつながります。たとえば多くのデータのソートだったら有効なアルゴリズムとしてはクイックソートが有名です。

しかし、このアルゴリズムの選択をするときに気をつけなければならないことがあります。それは処理すべきデータの数やデータの特性、処理を行うときのさまざまな制約条件によって、どのアルゴリズムが有効かということが大きく左右されるということです。そのため、ひとつの処理をとってもたくさんのアルゴリズムが存在しています。投入されたデータによって処理の戦略を変えるというダイナミックプログラミングという手法さえあるぐらいです。

さてそこで、最終的にこの連立方程式の解法でとったアルゴリズムは何かというと、三角分解(LU分解)を用いたアルゴリズムです。なぜこのアルゴリズムを取ったかという、以下のような理由があります。

第1に単純な連立方程式ならコンピュータにいちいち入力するほうが時間がかかってしまうのではないかと。第2に、とにかく掛け算が少ないことです。マシン語を知っている人はわかると思いますが、掛け算は足し算より数倍時間がかかるのです。その代わり少しループが増えています。掛け算の回数もかなり少なくなっていて、たぶん、こちらのほうが速いと思います。このプログラムをリスト3に示します。

三角分解とはなんだろうと思った方も多いでしょう。これは通常の行列を、以下のような2つの行列の積に分解してしまうというものです。

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 1_{11} & 0 & 0 \\ 1_{21} & 1_{22} & 0 \\ 1_{31} & 1_{32} & 1_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{pmatrix}$$

例：

$$\begin{pmatrix} 8 & 4 & 12 \\ 2 & 11 & 13 \\ 14 & 13 & 31 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 1 & 5 & 0 \\ 7 & 3 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 1 & 3 \\ 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}$$

こうすることで連立1次式の1つの未知数の値が確定してしまいます。あとはこれを代入して、残りの解を単純に計算するだけです。結構、要領よくやっているでしょう。なお三角分解については、やっぱりそれなりのところで勉強したほうがいいと思います。

とにかくコンピュータで良好なアルゴリズムを選ぶと、足し算より掛け算は時間がかかるとか、メモリに限界があるとか、数学では考えられない恐ろしく泥臭いことが起きるのです。そしてこれらを考慮してプログラムを組むことが、効率のよい処理をしようとする要求されるのです。

これは数学の見地からいえば、とてもでないことです。したがって数学的な(論理的な)美しさなんてものは、コンピュータにとってはあまり意味のないことです。一般に数学とコンピュータとはかなり仲がいいとされているのですが、本当だろうかと考え込んでしまう私なのでした。

最後に

なんだかんだといっても、コンピュータと数学はお互いにたいへん影響を与えています。昔から数学のさまざまなアイデアがコンピュータに取り込まれてきましたし、最近数学のなかにもコンピュータの優れた計算力を背景とした(要するにコンピュータに莫大な計算をさせて行う)分野が現れてきました。しかし数学という演算とコンピュータという演算では大きな意味の開きがあることが、今回の話でわかっていただけたと思います。

でも、コンピュータを詳しく知りたかったら数学は不可欠です。はっきり言って私は数学が苦手です。特に式を書いてほしいするのは本当に苦手です。でも、コンピュータを使っているうちにやっぱり数学は必要だということで、私だってそこそこに勉強しているのですよ。

リスト3-b 三角分解を用いた解法(X1/X1turbo)

```
100 REM 三角分解を用いた3元1次連立方程式の解の算出
110 REM
120 REM Oh!X 88_8
130 REM
140 DIM X(2,3),L(2,2),U(2,2),Y(2)
```

```

150 int i,j
160 float value
170 dim float x(2,3),L(2,2),U(2,2)
180 /*
190 /* 式値の入力
200 /*
210 cls
220 for i=0 to 2
230   print i+1;"本目の式を入力します。"
240   for j=0 to 2
250     print "X(";j+1;")=";
260     input " ",value
270     x(i,j)=value
280   next
290   input "式値 = ",value
300   x(i,3)=value
310 next
320 /*
330 /* 入力された式の出力
340 /*
350 for i=0 to 2
360   for j=0 to 2
370     print x(i,j);"*X(";j+1;")";
380     if j>2 then print " + ";
390   next
400   print " = ";x(i,3)
410 next
420 /*
430 /* 三角分解の実行
440 /*
450 Decomp()
460 /*
470 /* 結果の算出
480 /*
490 Solve()
500 /*
510 /* 結果の出力
520 /*
530 for i=0 to 2
540   print "X(";i+1;") = ";x(i,3)
550 next
560 end
570 /*
580 /* 三角分解
590 /*
600 func Decomp()
610 int i,j,k
620 float s
630   for i=0 to 2
640     L(i,0)=x(i,0)
650   next
660   for i=1 to 2
670     U(0,i)=x(0,i)/L(0,0)
680   next
690   for i=1 to 2
700     for j=i to 2
710       s=0
720       for k=0 to i-1
730         s=L(j,k)*U(k,i)+s
740       next
750       L(j,i)=x(j,i)-s
760     next
770     for j=i+1 to 2
780       s=0
790       for k=0 to i-1
800         s=L(i,k)*U(k,j)+s
810       next
820       U(i,j)=(x(i,j)-s)/L(i,i)
830     next
840   next
850   for i=0 to 2
860     U(i,i)=1
870   next
880 endfunc
890 /*
900 /* 結果の計算
910 /*
920 func Solve()
930 int i,j,k
940 float s
950 dim float y(2)
960   y(0)=x(0,3)/L(0,0)
970   for i=1 to 2
980     s=0
990     for j=0 to i-1
1000      s=L(i,j)*y(j)+s
1010   next
1020   y(i)=(x(i,3)-s)/L(i,i)
1030 next
1040 x(2,3)=y(2)
1050 for i=0 to 1
1055   j=1-i
1060   s=0
1070   for k=j+1 to 2
1080     s=U(j,k)*x(k,3)+s
1090   next
1100   x(j,3)=y(j)-s
1110 next
1120 endfunc

```

```

150 REM
160 REM 式値の入力
170 REM
180 CLS
190 FOR i=0 TO 2
200   PRINT i+1;"本目の式を入力します。"
210   FOR j=0 TO 2
220     PRINT "X(";j+1;")=";
230     INPUT " ",va
240     x(i,j)=va
250   NEXT j
260   INPUT "式値 = ",va
270   x(i,3)=va
280 NEXT i
290 REM
300 REM 入力された式の出力
310 REM
320 FOR i=0 TO 2
330   FOR j=0 TO 2
340     PRINT x(i,j);"*X(";j+1;")";
350     IF j>2 THEN PRINT " + ";
360   NEXT j
370   PRINT " = ";x(i,3)
380 NEXT i
390 REM
400 REM 三角分解の実行
410 REM
420 GOSUB "三角分解"
430 REM
440 REM 結果の算出
450 REM
460 GOSUB "算出"
470 REM
480 REM 結果の出力
490 REM
500 FOR i=0 TO 2
510   PRINT "X(";i+1;") = ";x(i,3)
520 NEXT i
530 END
540 REM
550 LABEL "三角分解"
560 REM
570 FOR i=0 TO 2
580   L(i,0)=x(i,0)
590 NEXT i
600 FOR i=1 TO 2
610   U(0,i)=x(0,i)/L(0,0)
620 NEXT i
630 FOR i=1 TO 2
640   FOR j=i TO 2
650     s=0
660     FOR k=0 TO i-1
670       s=L(j,k)*U(k,i)+s
680     NEXT k
690     L(j,i)=x(j,i)-s
700   NEXT j
710   FOR j=i+1 TO 2
720     s=0
730     FOR k=0 TO i-1
740       s=L(i,k)*U(k,j)+s
750     NEXT k
760     U(i,j)=(x(i,j)-s)/L(i,i)
770   NEXT j
780 NEXT i
790 FOR i=0 TO 2
800   U(i,i)=1
810 NEXT i
820 RETURN
830 REM
840 LABEL "算出"
850 REM
860 y(0)=x(0,3)/L(0,0)
870 FOR i=1 TO 2
880   s=0
890   FOR j=0 TO i-1
900     s=L(i,j)*y(j)+s
910   NEXT j
920   y(i)=(x(i,3)-s)/L(i,i)
930 NEXT i
940 x(2,3)=y(2)
950 FOR i=0 TO 1
960   j=1-i
970   s=0
980   FOR k=j+1 TO 2
990     s=U(j,k)*x(k,3)+s
1000  NEXT k
1010  x(j,3)=y(j)-s
1020 NEXT i
1030 RETURN

```

i があるからむずかしい

「 i ってよくわからないけど……、苦しむ感じが素敵」というわけで、とつてもとつても難しい複素数のお話です。ここでは、複素数に関する基礎知識と、BASICで簡単に複素数の演算を行うためのサブルーチン集を紹介しましょう。

Mukouhara Ayumu
向原 あゆむ

方程式から生まれた i

皆さんは、虚数というものを知っていますか。これは自分自身を掛け合わせる（2乗する）と負の値になるという数のことです。たとえば、

$$x^2 = -1 \quad \dots\dots(1)$$

という方程式を考えてみましょう。通常の数（実数）なら2乗すると0か正の値になりますから、この方程式の解は存在しません。そこで、2乗すると負になるような数を「無理やり考える」のです。たとえば、

$$i^2 = -1 \quad \dots\dots(2)$$

であるような数 i を考えます。すなわち、

$$i = \sqrt{-1}$$

というわけです。これが数学や物理学でちょくちょくお目にかかる i という数のもっとも単純な定義になります。 i という名前は「imaginary number（想像上の数）」の頭文字を取ったものです。

これでさっきの方程式(1)の解はもちろん i ということになります。また、この i に関して $-i$ （ i の -1 倍）という数を見ると、

$$\begin{aligned} (-i)^2 &= (-i) \times (-i) \\ &= (-1) \times i \times (-1) \times i \\ &= (-1) \times (-1) \times i \times i \\ &= 1 \times i \times i \\ &= i^2 = -1 \end{aligned}$$

となりますから、 $-i$ も方程式(1)の解であることがわかります。ただしこの変換はそれほど当たり前というわけではなく、

$$\bullet a \times b = b \times a$$

$$\bullet (a \times b) \times c = a \times (b \times c)$$

という関係が成立することを仮定しています。この関係は実数同士では明らかですが、虚数においても成立すると仮定するわけですね。まさに仮定だらけの「空虚」な数ですが、 i を導入したことにより、方程式(1)の解を2つ（ i と $-i$ ）求めることができました。次に、

$$x^2 = -n^2 \quad \dots\dots(3)$$

（ n は0以上の実数）

という方程式を考えましょう。この方程式の解も虚数になりますが、この方程式の解は i を使って $n \times i$ と $-n \times i$ と表すことができます（わかりますよね）。このようにすべての虚数は i の定数倍として表すことができるため i を虚数単位と呼びます。

それでは、もっと一般的な2次方程式、 $ax^2 + bx + c = 0$ （ a, b, c は実数）……(4)について考えます。この方程式の解は判別式を、

$$D = b^2 - 4ac$$

とすると、

$$x = (-b \pm \sqrt{D}) / 2 \quad \dots\dots(5)$$

となります。もし、 D が0以上なら(5)は2つの実数になりますが、 D が負のときは実数解が存在しません。 D が負のときの方程式(4)の解は、虚数単位 i を使って

$$x = (-b \pm i\sqrt{-D}) / 2 \quad \dots\dots(6)$$

と表せます。実数の範囲内だけで2次方程式の解を求めようとすると、解が存在しない場合と存在する場合に分かれてしましますが、虚数 i の助けを借りると必ず2つの解を求めることができるようになります。逆の見方をすれば、2次方程式に必ず2つの解を持たせるために i という虚数が考えられたのだということもできます。

ところで、(5)と(6)の式を見てわかるとおり、2次方程式の2つの解は必ず、

$$a + b \cdot i \quad (a, b \text{は実数})$$

という形式をしています。そして、実数と虚数を組み合わせてできるこのような数を複素数（complex number：複合した数、決してコンプレックスを持った数という意味ではない）と呼んでいます。

さて、2次方程式に2つの解を持たせるために虚数 i というものが考えられたといいましたが、同様にして3次方程式、4次方程式、……に次数と同じ個数の解を持たせるためにはどんな数を考えなければならぬのでしょうか。実はそれらの高次方程式を解く場合にも複素数の範囲、つまり実数と虚数の組み合わせだけで十分であることがわかっています。これが「代数学の基本定理」というやつです。すなわち、「 n 次

方程式は複素数の範囲で n 個の解を持つ」ということです。

それでは、 n 次方程式の解が n 個求まるようになると何かいいことがあるのでしょうか。実はなんの役にも立ちません。しかし、同じ複素数が物理学の分野では物体の運動を記述する場合に重要な役割を果たしていることを知っておきましょう。

そこでは、 i という数値は -1 の平方根という形式的な意味だけでなく、もっと現実的な意味を持っているのです。それについてはあとで説明しますが、それにしても、虚構の世界から発想された複素数が現実の世界と関わりを持っているとは驚きでもありますね。もっとも、「負の数」は実際の世界には存在しませんが数学や物理学で重要な役割を果たしていることを考えると、「虚数」や「複素数」をそれほど特別視する必要もないのですけどね。

複素数の演算

ここでは、複素数の基本的な演算について押さえておきましょう。虚構の世界で扱う場合も現実の世界で扱う場合も複素数としての演算は同じですから、これがすべての基本になります。

複素数は、

$$z = x + yi \quad \dots\dots(7)$$

（ x, y は実数、 i は虚数単位）

のかたちで表される数です。このとき x を実数部、 y を虚数部と呼びます。2つの複素数 $a + bi$ と $c + di$ が等しいためには $a = c$ かつ $b = d$ でなくてはなりません。すなわち、複素数の実数部と虚数部は「独立」で、実数部と虚数部を定めると複素数は一意に決まります。また、複素数には四則演算が定義されます。これは以下のような規則になります。

加算

$$\begin{aligned} (a + bi) + (c + di) \\ = (a + c) + (b + d)i \end{aligned} \quad \dots\dots(8)$$

減算

$$(a + bi) - (c + di)$$

$$= (a-c) + (b-d)i \quad \cdots \cdots (9)$$

乗算

$$\begin{aligned} (a+bi) \times (c+di) \\ = ac+adi+bc i-bd \\ = (ac-bd) + (bc+ad)i \quad \cdots \cdots (10) \end{aligned}$$

除算

$$\begin{aligned} \frac{a+bi}{c+di} \\ = \frac{(a+bi)(c-di)}{(c+di)(c-di)} \\ = \frac{ac-ad i+bc i+bd}{c^2+d^2} \\ = \frac{(ac+bd) - (ad-bc)i}{c^2+d^2} \quad \cdots \cdots (11) \end{aligned}$$

どれも実数の演算と同じ式の変形をしながら、途中で出てくる i^2 を -1 に置き換えているだけですから、これは自然な定義といえるでしょう。そして、ここで大事なことは実数の演算で使っていた法則がそのまま使えるということです。実際、複素数の虚数部を0とするとそれは実数そのものです。複素数とは実数を拡張した普遍的な数ということができているのです。

複素数とベクトル

複素数は実数と虚数の組み合わせですが、もっと現実的な意味を持たせることができます。先に述べたように、複素数は実数部と虚数部の値を決定すると一意に定まります。そこで、

$$a+bi$$

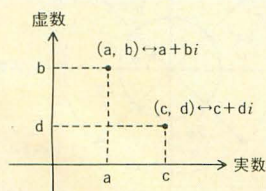
という複素数を、

$$(a, b)$$

と記述する方法が考案されました。この記述では i という虚数単位は表立って出てきませんが、その表す内容は同じことです。

さて、この表記を眺めれば、これが xy 平面上の1点の表記によく似ていることがわかります。たとえば、 (a, b) という表記は xy 平面上において x 座標が a で y 座標が b である点の表記と同一です。つまり、 x 軸が実数で、 y 軸が虚数であるような座標系(平面)を考えると、すべての複素数はその平面内の1点として認識することができるようになります(図1)。

図1 複素数と複素平面



ここにおいて、話はちよつと飛躍しますが、 $a+bi$ という複素数は xy 平面上の位置ベクトル(原点を始点とする)と同一視できるようになります。ベクトルという矢印(有向線分)を思い浮かべるかもしれませんが、高校や大学の数学では物体の位置を示す1点のことを言います(その点とは原点を始点とする有向線分の終点に他ならないのですが)。

実際のところ、複素数の演算はベクトルの演算と同じ演算が成立します。たとえば、式(8)、(9)に対応して、

$$\begin{aligned} (a, b) + (c, d) \\ = (a+c, b+d) \quad \cdots \cdots (12) \end{aligned}$$

減算

$$\begin{aligned} (a, b) - (c, d) \\ = (a-c, b-d) \quad \cdots \cdots (13) \end{aligned}$$

という関係が成立します。これはベクトルの加減算と同一ですね。

しかし、式(10)や(11)に見られるような乗除算はベクトルの演算であり見かけることがないように思われます。それでは、いったいなんだろうかということ思い出されるのは行列とベクトルの積です。いま、

$$(a, b) \times (1, 0) = (a, b)$$

$$(a, b) \times (0, 1) = (-b, a)$$

であることを考えると、

$$(a, b) \times (c, d)$$

という演算は (c, d) というベクトルに行列

$$\begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}$$

を掛けることに等しくなります(1次変換を勉強したことのある人ならわかりますよね)。さらに、

$$\cos \theta = \frac{a}{\sqrt{a^2+b^2}} \quad \cdots \cdots (14)$$

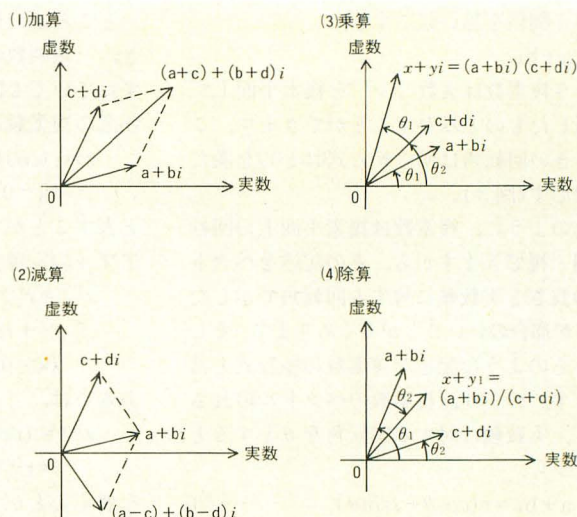
$$\sin \theta = \frac{b}{\sqrt{a^2+b^2}} \quad \cdots \cdots (15)$$

であるような θ を考えると上の行列は、

$$\sqrt{a^2+b^2} \begin{pmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix} \quad \cdots \cdots (16)$$

と変形できます。これはベクトルを角度 θ だけ回転させて、 $\sqrt{a^2+b^2}$ 倍する行列に他なりません(これも1次変換で出てきましたね)。すなわち複素数の掛け算はベクトルの回転と拡大(あるいは縮小)を意味する

図2 複素数の四則演算



のです。

それでは除算はどうでしょうか。ある複素数で割るということは逆数を掛けるということですから、除算も回転と拡大にほかなりません。実際、

$$\frac{1}{c+di}$$

は、

$$\frac{c-di}{(c+di)(c-di)}$$

$$= \frac{c}{c^2+d^2} - \frac{di}{c^2+d^2}$$

ですから乗算と同様に考えると、複素数の割り算は、

$$\frac{1}{\sqrt{c^2+d^2}} \begin{pmatrix} \cos(-\theta) & -\sin(-\theta) \\ \sin(-\theta) & \cos(-\theta) \end{pmatrix} \quad \cdots \cdots (17)$$

ただし、

$$\cos \theta = \frac{c}{\sqrt{c^2+d^2}} \quad \cdots \cdots (18)$$

$$\sin \theta = \frac{d}{\sqrt{c^2+d^2}} \quad \cdots \cdots (19)$$

という行列を掛けることが割り算ということになります。これは要するに逆方向の回転ですね。

どうです、おぼろげながら複素数の演算の意味が見えてきたと思いませんか。もっと意味をはっきりさせるために図2に複素数の四則演算のイメージを示しておきましょう。

複素数の極形式

複素数の乗算はベクトルの回転を意味していますが、複素数はそれ自体実数を回転させていたものと見ることができます。たとえば、先に挙げた、

$$(a, b) \times (1, 0) = (a, b) \quad \dots\dots\dots(20)$$

という関係を思い起こすと、

$$a+bi$$

という複素数は実数“1”を複素平面上で回転したものとみなすことができます。このときの回転角は明らかに式(14)と(15)を満たす θ です(図3)。

このように、複素数は複素平面上の回転と同一視できますから、その記述をベクトルの長さを実数軸に対する回転角で示したほうが都合のいいことが多くあります。そして、そのような記述を複素数の極形式と言います。つまり、複素数のベクトルの長さを r 、実数軸に対する回転角を θ とすると、図3から、

$$a+bi=r(\cos\theta+i\sin\theta) \quad \dots\dots\dots(21)$$

ただし $r=\sqrt{a^2+b^2}$ であることがわかります。

実数部と虚数部を決めれば複素数が一意に定まることを先に説明しましたが、その代わりにベクトルの長さや回転角(正式には偏角と言う)を決めても複素数を一意に定めることができます。この r と θ の組は極座標と呼ばれます。この極座標(極形式)を用いれば、回転と絡めて複素数の乗除算に関する次の公式を直感的に理解することができます。つまり、

$$z_1=r_1(\cos\theta_1+i\sin\theta_1)$$

$$z_2=r_2(\cos\theta_2+i\sin\theta_2) \quad \dots\dots\dots(22)$$

とすると、

$$z_1z_2=r_1r_2(\cos(\theta_1+\theta_2)+i\sin(\theta_1+\theta_2)) \quad \dots\dots\dots(23)$$

$$\frac{z_1}{z_2}=\frac{r_1}{r_2}(\cos(\theta_1-\theta_2)+i\sin(\theta_1-\theta_2)) \quad \dots\dots\dots(24)$$

$$z^n=\{r(\cos\theta+i\sin\theta)\}^n$$

$$=r^n(\cos(n\theta)+i\sin(n\theta)) \quad \dots\dots\dots(25)$$

が成立します。特に(25)は「ド・モアブルの定理」と呼ばれる有名な関係ですが、 z を1回掛けることで θ だけ回転が行われることを考えれば自明な関係ですね。

また、有名な「オイラーの公式」、

$$e^{i\theta}=\cos\theta+i\sin\theta \quad \dots\dots\dots(26)$$

を用いれば(23)、(24)、(25)の関係は、複素数の回転を考えなくても、次のように純粋に指数法則からだけでも理解することもできます。

$$\begin{aligned} z_1z_2 &= r_1e^{i\theta_1} \cdot r_2e^{i\theta_2} \\ &= r_1r_2e^{i\theta_1+i\theta_2} \\ &= r_1r_2e^{i(\theta_1+\theta_2)} \quad \dots\dots\dots(27) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \frac{z_1}{z_2} &= \frac{r_1e^{i\theta_1}}{r_2e^{i\theta_2}} = \frac{r_1}{r_2}e^{i\theta_1-i\theta_2} \\ &= \frac{r_1}{r_2}e^{i(\theta_1-\theta_2)} \quad \dots\dots\dots(28) \end{aligned}$$

$$z^n=(re^{i\theta})^n$$

$$=r^n e^{in\theta} \quad \dots\dots\dots(29)$$

ところで、複素数を極形式で記述したとき、三角関数の性質から偏角は 2π の整数倍ずれていても同じことになります。そこで、任意の複素数は、

$$\begin{aligned} z &= r(\cos(\theta+2k\pi)+i\sin(\theta+2k\pi)) \\ (k=0,1,2,3,\dots\dots) \quad \dots\dots\dots(30) \end{aligned}$$

と表すことができます。このとき、「ド・モアブルの定理」(25)から、

$$\begin{aligned} z^{1/n} &= r^{1/n} \{\cos((\theta+2k\pi)/n) \\ &\quad +i\sin((\theta+2k\pi)/n)\} \\ (k=0,1,2,3,\dots\dots) \quad \dots\dots\dots(31) \end{aligned}$$

あるいは、

$$\begin{aligned} z^{1/n} &= (re^{i\theta})^{1/n} \\ &= r^{1/n} \cdot e^{i(\theta+2k\pi)/n} \quad \dots\dots\dots(32) \end{aligned}$$

を導くことができます。

この関係は偏角が $(\theta+2k\pi)/n$ であるような複素数を n 乗すると、偏角が θ に戻るということを意味します。 $k=0,1,2,\dots\dots,(n-1)$ のとき式(31)または(32)で示される複素数はすべて異なります(図4)から、これらの式は複素数の n 乗根をすべて(代数学の基本定理から n 個あるはず)求める式とすることができます。極形式を使用すると複素数の乗除算(特にベキ乗とベキ乗根)を簡単に計算できるようになるのです。

余談ですが、式(26)の「オイラーの公式」で θ を π とすると、

$$\begin{aligned} e^{i\pi} &= \cos(\pi)+i\sin(\pi) \\ &= -1 \end{aligned}$$

ですから、両辺の自然対数を取って、

$$i\pi=\log_e(-1) \quad \dots\dots\dots(33)$$

という関係を得ることができます。この関係を使うと対数関数の定義域を正の数だけでなく負の数にも拡大することができます。複素数って偉大ですね。

物理学への応用

複素数は数学だけでなく物理学にも応用されていて、現実の物体の運動を解き明かすための助けとなっています。その典型は振動する物体の記述です。単純な例は単振動でしょう。単振動の変位は、

$$z=C \cdot e^{i\omega t} \quad \dots\dots\dots(34)$$

という式の実数部で表されます。わざわざ z を使うのは微分や積分が簡単にできるからです。言い換えれば微分・積分をすっきりとしたかたちで行うためなのです。単振動の速度は変位 z を時間 t で微分した、

$$\begin{aligned} \frac{dz}{dt} &= C \cdot i\omega e^{i\omega t} \\ &= i\omega \cdot z \quad \dots\dots\dots(35) \end{aligned}$$

の実数部で与えられますが、このとき微分

という操作が、 $i\omega$ を掛けるという操作に置き換えられることに気づくでしょう。これがわかれば、単振動の加速度は速度に $i\omega$ を掛けて(時間 t で微分して)、

$$\begin{aligned} \frac{d^2z}{dt^2} &= (i\omega) \frac{dz}{dt} = (i\omega)(i\omega \cdot z) \\ &= -\omega^2 \cdot z \quad \dots\dots\dots(36) \end{aligned}$$

となります。これは、単振動の運動方程式(微分方程式)に他なりません。

実際、物理学において複素数は運動方程式(微分方程式)を解く場合に威力を発揮します。減衰振動の運動方程式、

$$m \frac{d^2x}{dt^2} + R \frac{dx}{dt} + kx = 0 \quad \dots\dots\dots(37)$$

を解いてみましょう。この方程式の解が、

$$x=C \cdot e^{\lambda t} \quad \dots\dots\dots(38)$$

で与えられるとすると、

$$\frac{dx}{dt} = \lambda \cdot C \cdot e^{\lambda t} = \lambda x \quad \dots\dots\dots(39)$$

$$\frac{d^2x}{dt^2} = \lambda \frac{dx}{dt} = \lambda^2 x \quad \dots\dots\dots(40)$$

ですから、(37)、(39)、(40)から、

$$(m\lambda^2 + R\lambda + k)x = 0 \quad \dots\dots\dots(41)$$

が成立します。したがって、 λ の満たすべき関係は、

$$m\lambda^2 + R\lambda + k = 0 \quad \dots\dots\dots(42)$$

となります。2次方程式の解は一般に2つの複素数ですから、減衰振動も式(34)と同様の式(38)で与えられることがわかりますね。何かキツネにつままれたような気がしないでもありませんが、これは運動方程式の正しな解き方のひとつなのです。

ところで、単振動において微分は $i\omega$ を掛けることでした。それでは積分はどうでしょう。お察しのとおり、それは $i\omega$ で割

図3 複素数の極形式

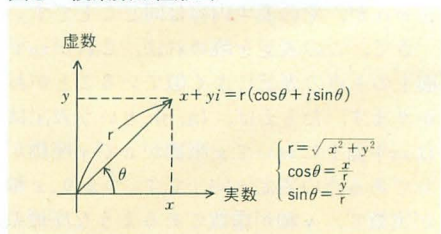
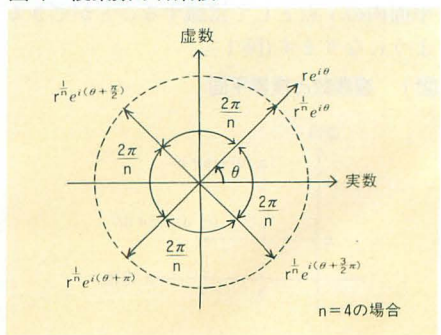


図4 複素数のn乗根



ることになります(積分は微分の逆演算)。これからピーンときた人がいるかもしれませんが、 $i\omega$ というものは結局は工学の分野で多用されるラプラス変換(大学で習うことですからわからなくていいです)のパラメータと同じようなものといえるでしょう。このアイデアまで行き着くと、複素数という虚構の数も現実と関わりの深い数であることがおぼろげながら見えてくるのです。

少しプログラムを

これまで複素数について説明してきたわけですが、このまま終わってしまってはこの雑誌が『大学への数学』とか『数学セミナー』といった類の雑誌と間違えられてしまうかもしれませんね。Oh! X はパソコンの雑誌ですから、ちよいと簡単なプログラムを作ってみました。

それがリスト1(X-BASIC) およびリスト2(HuBASIC)です。どちらも内容は同じで、複素数の演算を行うためのサブルーチン集と実数係数の2次方程式と3次方程式の解を求めるためのプログラムです。BASIC上でサブルーチンと呼び出して遊んでみてください。少しは複素数が身近に感じられてくるでしょう(ということはないか)。

プログラムを実行すると変数zfr, zfi, zfrpr, zfppt, および、配列RR, RIが定義されます。これは複素数演算の結果を格納するための変数と配列の宣言で、これが終わったらいダイレクトモードでサブルーチンと呼び出すことができます。

ただし、リスト2のX1版では実行時に多少注意が必要です。それは、一般のBASICでは、サブルーチンに引数を渡すことができないため、サブルーチンと呼ぶ前に引数と同じ名前の変数に値を入れてやらなければならない。

プログラムで定義されているサブルーチンの簡単な説明を以下にまとめておきますが、zadd(xr, xi, yr, yi)と書かれているサブ

ルーチンをHuBASICで実行するためには、

XR=値:XI=値:YR=値:YI=値:
GOSUB"ZADD"

というぐあいになります(名前はすべて大文字にしてください)。

なお、RECTANGULAR_FORMというサブルーチンの引数RADIUSは、X1では

サブルーチンの概要

zadd(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の和を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。
zsub(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の差を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。
zmul(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の積を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。
zdiv(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の商を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。
polar-form(x, y)
複素数(x, y)を極形式に変換して長さを変数zfrprに、偏角を変数zfpptに入れる。偏角は0~ 2π の範囲に入るように補正する。
rectangular_form(radius, theta)
長さradius, 偏角thetaで与えられる極形式の複素数を直交座標形式に変換して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。
polar_zmul(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の積を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。計算は極形式に変換してから行う。
polar_zdiv(xr, xi, yr, yi)
複素数(xr, xi)と(yr, yi)の商を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。計算は極形式に変換してから行う。
zpow(xr, xi, n)
複素数(xr, xi)のn乗を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。計算は極形式に変換してから行う。
znroot(xr, xi, n, ith)
複素数(xr, xi)のith番目のn乗根を計算して実数部を変数zfrに、虚数部を変数zfiに入れる。計算は極形式に変換してから行う。
dim2_equation(b, c)
実数係数の2次方程式
 $x^2+bx+c=0$

予約語(RADで始まる)に引っ掛かるためXRADIUSとしてあります。

といったところで今回の複素数の話を終わることにいたしましょう。プログラムのなかでどのようなことが行われているかは、これまでの説明を思い出しなが読んでみてくださいね。

の解を求める。ひとつめの解の実数部をRR(0)に、虚数部をRI(0)に入れる。2つめの解の実数部をRR(1)に、虚数部をRI(1)に入れる。

dim3_equation(b, c, d)
実数係数の3次方程式

$$x^3+bx^2+cx+d=0$$

の解を求める。ひとつめの解の実数部をRR(0)に、虚数部をRI(0)に入れる。2つめの解の実数部をRR(1)に、虚数部をRI(1)に入れる。3つめの解の実数部をRR(2)に、虚数部をRI(2)に入れる。

dim3_check(b, c, d)

dim3_equationを実行して得られる3次方程式の解, RR(0)~RR(2), RI(0)~RI(2)から、

$$x^3+bx^2+cx+d$$

の値を計算する。正しい解であれば値が0(計算誤差が入ってくるので実際は0に近い値)になるはず。

※3次方程式の解法(おまけ)

$$x^3+bx^2+cx+d=0 \quad \cdots (a)$$

で、

$$X=x+b/3 \quad \cdots (b)$$

と置くと、方程式(a)は、

$$X^3+pX+q=0 \quad \cdots (c)$$

のかたちに変形できる。

一方、因数分解の公式、

$$Y^3-u^3-v^3-3uv \\ = (Y-u-v)(Y-\omega u-\omega^2 v)(Y-\omega^2 u-\omega v) \\ (\omegaは1でない1の3乗根の片方) \quad \cdots (d)$$

から、

$$uv=-p/3 \quad \cdots (e)$$

$$u^3+v^3=-q \quad \cdots (f)$$

であるようなuとvの組を求めれば、Xは、

$$u+v$$

$$\omega u+\omega^2 v$$

$$\omega^2 u+\omega v$$

となる。このとき、(b)の関係により、Xの実数部からb/3を引けば方程式(a)の解が求まる。(e)と(f)から、 u^3 と v^3 は方程式、

$$Z^2+qZ-p^3/27=0 \quad \cdots (g)$$

の解になる(解と係数の関係)。これから u^3 または v^3 が求まり、関係(e)を満たすようなuとvの組を求めることができる。このように、3次方程式は2次方程式に帰着して解くことができる。

リスト1 複素数演算のためのサブルーチン(X-BASIC)

```
1 float zfr,zfi,zfrpr,zfppt
2 dim float RR(3),RI(3):end
1000 /*
1010 /*      複素数の和
1020 /*
1030 func zadd(xr:float,xi:float,yr:float,yi:float)
1040   zfr=xr+yr      : zfi=xi+yi
1050 endfunc
1060 /*
1070 /*      複素数の差
1080 /*
1090 func zsub(xr:float,xi:float,yr:float,yi:float)
1100   zfr=xr-yr      : zfi=xi-yi
1110 endfunc
1120 /*
1130 /*      複素数の積
1140 /*
```

```
1150 func zmul(xr:float,xi:float,yr:float,yi:float)
1160   zfr=xr*yr-xi*yi : zfi=xr*yi+xi*yr
1170 endfunc
1180 /*
1190 /*      複素数の商
1200 /*
1210 func zdiv(xr:float,xi:float,yr:float,yi:float)
1220   float r
1230   r=sqr(yr*yi+yi*yi)
1240   zfr=(xr*yr+xi*yi)/r : zfi=(-xr*yi+xi*yr)/r
1250 endfunc
1260 /*
1270 /*      極座標形式への変換
1280 /*
1290 func polar_form(x:float,y:float)
1300   zfr=sqr(x*x+y*y)
1310   if x=0# and y>=0# then zfppt=pi()/2# : return()
```

```

1320 if x=0# and y<0# then zfp=1.5#pi(): return()
1330 zfp=atan(y/x)
1340 if x>0# and y=0# then return()
1350 if x>0# and y<0# then zfp=pi(2)+zfp: return()
1360 zfp=pi()+zfp
1370 endfunc
1380 /*
1390 /*      直交座標形式への変換
1400 /*
1410 func rectangular_form(radius;float,theta;float)
1420   zfr=radius*cos(theta)
1430   zfi=radius*sin(theta)
1440 endfunc
1450 /*
1460 /*      複素数の積 (極座標による)
1470 /*
1480 func polar_zmul(xr;float,xi;float,yr;float,yi;float)
1490   float r1,r2,t1,t2
1500   polar_form(xr,xi) : r1=zfr : t1=zfp
1510   polar_form(yr,yi) : r2=zfr : t2=zfp
1520   rectangular_form(r1*r2,t1+t2)
1530 endfunc
1540 /*
1550 /*      複素数の商 (極座標による)
1560 /*
1570 func polar_zdiv(xr;float,xi;float,yr;float,yi;float)
1580   float r1,r2,t1,t2
1590   polar_form(xr,xi) : r1=zfr : t1=zfp
1600   polar_form(yr,yi) : r2=zfr : t2=zfp
1610   rectangular_form(r1/r2,t1-t2)
1620 endfunc
1630 /*
1640 /*      複素数のべき乗 (極座標による)
1650 /*
1660 func zpow(xr;float,xi;float,n;int)
1670   float r1,t1
1680   polar_form(xr,xi) : r1=zfr : t1=zfp
1690   rectangular_form(pow(r1,n),n*t1)
1700 endfunc
1710 /*
1720 /*      複素数のべき乗根 (極座標による)
1730 /*
1740 func znroot(xr;float,xi;float,n;int,ith;int)
1750   float r1,t1
1760   polar_form(xr,xi) : r1=zfr : t1=zfp
1770   rectangular_form(pow(r1,1#n),(t1+pi(2)*ith)/n)
1780 endfunc
1790 /*
1800 /*      2次方程式の解法
1810 /*
1820 func dim2_equation(b;float,c;float)
1830   float x1,y1,x2,y2,d
1840   d=b*b-4#c
1850   znroot(d,0#,2,0) : x1=zfr/2# : y1=zfi/2#
1860   znroot(d,0#,2,1) : x2=zfr/2# : y2=zfi/2#
1870   zadd(-b/2#,0#,x1,y1)

```

```

1880   RR(0)=zfr : RI(0)=zfi
1890   zadd(-b/2#,0#,x2,y2)
1900   RR(1)=zfr : RI(1)=zfi
1910 endfunc
1920 /*
1930 /*      3次方程式の解法
1940 /*
1950 func dim3_equation(b;float,c;float,d;float)
1960   float p,q,wlr,wli,w2r,w2i,t1r,t1i
1970   float u3r,u3i,v3r,v3i,ur,ui,vr,vi
1980   p=c-b*b/3# : q=2#*b*b*b/27#-b*c/3#+d
1990   dim2_equation(q,-1#*p*p/27#)
2000   u3r=RR(0) : u3i=RI(0)
2010   v3r=RR(1) : v3i=RI(1)
2020   if (u3r=0) and (u3i=0) then {
2030     ur=0 : ui=0
2040     if (v3r=0) and (v3i=0) then {
2050       vr=0 : vi=0
2060     } else {
2070       znroot(v3r,v3i,3,0) : vr=zfr : vi=zfi
2080     }
2090   } else {
2100     znroot(u3r,u3i,3,0) : ur=zfr : ui=zfi
2110     zdiv(-1#*p/3#,0,ur,ui) : vr=zfr : vi=zfi
2120   }
2130   wlr=-0.5# : wli=sqr(3)/2# : w2r=wlr : w2i=-wli
2140   zadd(ur,ui,vr,vi)
2150   RR(0)=zfr-b/3# : RI(0)=zfi
2160   zmul(ur,ui,wlr,wli) : t1r=zfr : t1i=zfi
2170   zmul(vr,vi,w2r,w2i)
2180   zadd(t1r,t1i,zfr,zfi)
2190   RR(1)=zfr-b/3# : RI(1)=zfi
2200   zmul(ur,ui,w2r,w2i) : t1r=zfr : t1i=zfi
2210   zmul(vr,vi,wlr,wli)
2220   zadd(t1r,t1i,zfr,zfi)
2230   RR(2)=zfr-b/3# : RI(2)=zfi
2240 endfunc
2250 /*
2260 /*      検算プログラム (3次方程式)
2270 /*
2280 func dim3_check(b,c,d)
2290   float rr,ri
2300   int i
2310   for i=0 to 2
2320     print "第",i+1,"の根: ";RR(i);"+";RI(i);"i"
2330     zpow(RR(i),RI(i),3)
2340     rr=zfr : ri=zfi
2350     zmul(RR(i),RI(i),RR(i),RI(i))
2360     rr=rr+zfr*b : ri=ri+zfi*b
2370     rr=rr+RR(i)*c+d : ri=ri+RI(i)*c
2380     color 2
2390     print "方程式の値: ";rr;"+";ri;"i"
2400     color 3
2410   next
2420 endfunc

```

リスト2 複素数演算のためのサブルーチン(HuBASIC)

```

1000 DEFDBL A-Z:DEFINT I:DIM RR(3),RI(3)
1010 END
1020 '
1030 '      複素数の和
1040 '
1050 LABEL"ZADD":ZFR=XR+YR:ZFI=XI+YI:RETURN
1060 '
1070 '      複素数の差
1080 '
1090 LABEL"ZSUB":ZFR=XR-YR:ZFI=XI-YI:RETURN
1100 '
1110 '      複素数の積
1120 '
1130 LABEL"ZMUL":ZFR=XR*YR-XI*YI:ZFI=XR*YI+XI*YR:RETURN
1140 '
1150 '      複素数の商
1160 '
1170 LABEL"ZDIV":ZFI=YR*YR+YI*YI:ZFR=(XR*YR+XI*YI)/ZFI
1180 ZFI=(-XR*YI+XI*YR)/ZFI:RETURN
1190 '
1200 '      極座標形式への変換
1210 '
1220 LABEL"POLAR_FORM":ZFR=SQR(X*X+Y*Y)
1230 IF(X=0)AND(Y>0)THEN ZFPT=PAI(.5):RETURN
1240 IF(X=0)AND(Y<0)THEN ZFPT=PAI(1.5):RETURN
1250 ZFPT=ATN(Y/X)
1260 IF(X>0)AND(Y=0)THEN RETURN
1270 IF(X>0)AND(Y<0)THEN ZFRT=PAI(2)+ZFPT:RETURN
1280 ZFPT=PAI(1)+ZFPT:RETURN
1290 '
1300 '      直交座標形式への変換
1310 '
1320 LABEL"RECTANGULAR_FORM":ZFR=XRADIUS*COS(THETA)
1330 ZFI=XRADIUS*SIN(THETA):RETURN
1340 '
1350 '      複素数の積 (極座標による)
1360 '
1370 LABEL"POLAR_ZMUL":X=XR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1380 RI=ZFPR:T1=ZFPT:X=YR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1390 R2=ZFPR:T2=ZFPT:XRADIUS=R1*R2:THETA=T1+T2
1400 GOSUB"RECTANGULAR_FORM":RETURN
1410 '
1420 '      複素数の商 (極座標による)
1430 '
1440 LABEL"POLAR_ZDIV":X=XR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1450 R1=ZFPR:T1=ZFPT:X=YR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1460 R2=ZFPR:T2=ZFPT:XRADIUS=R1/R2:THETA=T1-T2
1470 GOSUB"RECTANGULAR_FORM":RETURN
1480 '
1490 '      複素数のべき乗 (極座標による)
1500 '
1510 LABEL"ZPOW":X=XR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1520 R1=ZFPR:T1=ZFPT:XRADIUS=R1^N:THETA=T1*N
1530 GOSUB"RECTANGULAR_FORM":RETURN

```

```

1540 '
1550 '      複素数のべき乗根 (極座標による)
1560 '
1570 LABEL"ZNROOT":X=XR:Y=YI:GOSUB"POLAR_FORM"
1580 RI=ZFPR:T1=ZFPT
1590 XRADIUS=R1^(1/N):THETA=(T1+PAI(2)*ITH)/N
1600 GOSUB"RECTANGULAR_FORM":RETURN
1610 '
1620 '      2次方程式の解法
1630 '
1640 LABEL"DIM2_EQUATION":D=B*B-4*C
1650 XR=D:X1=0:N=2:ITH=0:GOSUB"ZNROOT":X1=ZFR/2:Y1=ZFI/2
1660 XR=D:X1=0:N=2:ITH=1:GOSUB"ZNROOT":X2=ZFR/2:Y2=ZFI/2
1670 XR=-B/2:X1=0:YR=X1:YI=Y1:GOSUB"ZADD":RR(0)=ZFR:RI(0)=ZFI
1680 XR=-B/2:X1=0:YR=X2:YI=Y2:GOSUB"ZADD":RR(1)=ZFR:RI(1)=ZFI
1690 RETURN
1700 '
1710 '      3次方程式の解法
1720 '
1730 LABEL"DIM3_EQUATION":P=C-B*B/3:Q=2*B*B*B/27-B*C/3+D
1740 BB=B:CC=C:B=Q:C=-P*P/27:GOSUB"DIM2_EQUATION"
1750 U3R=RR(0):U3I=RI(0):V3R=RR(1):V3I=RI(1)
1760 IF(U3R<>0)OR(U3I<>0)THEN GOTO 1810
1770 UR=0:UI=0
1780 IF(V3R<>0)OR(V3I<>0)THEN GOTO 1800
1790 VR=0:VI=0:GOTO 1830
1800 XR=V3R:X1=V3I:N=3:ITH=0:GOSUB"ZNROOT":VR=ZFR:VI=ZFI:GOTO 1830
1810 XR=U3R:X1=U3I:N=3:ITH=0:GOSUB"ZNROOT":UR=ZFR:UI=ZFI
1820 XR=-P/3:X1=0:YR=UR:YI=UI:GOSUB"ZDIV":VR=ZFR:VI=ZFI
1830 W1R=-.5:W1I=SQR(3)/2:W2R=W1R:W2I=-W1I
1840 XR=UR:X1=UI:YR=VR:YI=VI:GOSUB"ZADD"
1850 RR(0)=ZFR-BB/3:RI(0)=ZFI
1860 XR=UR:X1=UI:YR=W1R:YI=W1I:GOSUB"ZMUL":T1R=ZFR:T1I=ZFI
1870 XR=VR:X1=VI:YR=W2R:YI=W2I:GOSUB"ZMUL":T2R=ZFR:T2I=ZFI
1880 XR=T1R:X1=T1I:YR=T2R:YI=T2I:GOSUB"ZADD"
1890 RI(1)=ZFR-BB/3:RI(1)=ZFI
1900 XR=UR:X1=UI:YR=W2R:YI=W2I:GOSUB"ZMUL":T1R=ZFR:T1I=ZFI
1910 XR=VR:X1=VI:YR=W1R:YI=W1I:GOSUB"ZMUL":T2R=ZFR:T2I=ZFI
1920 XR=T1R:X1=T1I:YR=T2R:YI=T2I:GOSUB"ZADD"
1930 RI(2)=ZFR-BB/3:RI(2)=ZFI:RETURN
1940 '
1950 '      検算プログラム (3次方程式)
1960 '
1970 LABEL"DIM3_CHECK"
1980 FOR I=0 TO 2
1990 PRINT "第",I+1,"の解: ";RR(I);"+";RI(I);"i"
2000 XR=RR(I):X1=RI(I):N=3:GOSUB"ZPOW":KR=ZFR:KI=ZFI
2010 XR=RR(I):X1=RI(I):YR=XR:YI=XI:GOSUB"ZMUL"
2020 KR=KR+ZFR*B:KI=KI+ZFI*B
2030 KR=KR+RR(I)*C+D:KI=KI+RI(I)*C
2040 COLOR 6
2050 PRINT "方程式の値: ";KR;"+";KI;"i"
2060 COLOR 7:NEXT I
2070 RETURN

```

とんでもなくデタラメな話

Kamon Masato
華門 真人

いつも私たちの気がつかないところで活躍している「乱数」。ここでは少しだけ、この正体不明の数値の真実の姿に触れてみましょう。普段なにげなく使っている乱数はどのように作られているのか。また、正しい乱数はどのように作るべきなのか、といった疑問にお答えします。

乱数というものについて考えてみましょう。コンピュータにとって乱数というのは、ゲーム（アクションゲームやRPGはもちろんのことだが、乱数を使ったアドベンチャーゲームというものもあった）やシミュレーションでは欠かすことのできないものです。

特にゲームなどでは高速に乱数を求めるため特殊な方法がとられていることがあります。もっとも簡単なのはZ80のRレジスタを使うものです。Rレジスタの値は0～127までの値を周期的に繰り返しています。ゲームなどでは、

LD A,R

というものを疑似的に乱数と見立てているのです。実際には全然乱数ではないのですが、場合によってはこれで十分、用が足りてしまいます。Z80マシンでは乱数系列の初期化にはこのレジスタを使うことが多く、いつでも新鮮な乱数が発生しますね。こんなレジスタは、ほかのCPUではまずお目にかかれませんか、X68000のX-BASICでユーザーが乱数系列の初期化をしなければならぬことにムッとした人もいたことでしょう。

このように普段なにげなく使っている乱数ですが、その実体は意外と知られていないようです。

乱数の定義

さて、現実的な問題として乱数(列)とはいったいなんなのでしょう。よく使われる定義に「数列の中の数同士になんらの関係も認められないような数列」というものがあります。かみくだいていえば、次になが出てくるかわからない数のことです。乱数(列)という表現をしましたが、厳密に考えると、ここで考えなければならないのは乱数列なのです。たとえば、5という数

は乱数でしょうか。もちろんノーです。乱数という概念は単独で存在するわけではなく、ほかの数とのかかわりで存在するものなのです。ですから当然乱数列という数列単位で考えることが必要になるのです。しかし以下ではこのことを暗黙の了解として、特別な場合を除いて乱数列のことを乱数と表記することにしましょう（そのほうが親しみやすいですからね）。

さて、その乱数ですがもっと親しみやすい表現でいえば、「デタラメ」な数です。身近な例ではサイコロなどがありますね。サイコロを振ると必ず1から6までの目のうちのひとつがでますが、そのうちのどの目が出てくるのかはまったく予想できません。1回目に2という目が出て、2回目に5という目が出たとしてもこの2と5の間にはなんら関係がないのです。

乱数の発生——その現実

さて、乱数はコンピュータ上にも登場します。BASICのRND関数などがこれにあたりますね。HuBASICなどでは、

RND(1)

というかたちで0以上1未満の乱数を発生することになっています。ですから、コンピュータ上でサイコロを作りたければ、

INT(RND(1)*6+1)

とすればいいわけです。

でも、このRND関数は本当に乱数なのでしょうか？ 答えはもちろんノーです。コンピュータにおける乱数は実は疑似乱数と呼ばれるもので、乱数に似せたものではあっても、本当の乱数では決していないのです。

ところでなぜ「もちろん」ノーといったのかわかりますか。乱数の定義のところでも述べたように、乱数とは本質的に互いになんら関係がない存在ですから、乱数を数式で表現することは不可能なのです。一方、

コンピュータとは命令（すなわち数式）に従ってのみ動くものであり、数式で表すことのできないものを計算することができません。

これについては、かの有名なフォン・ノイマン博士も「四則演算によって乱数を作り出そうと試みる者は、いうまでもなく、神に背こうとしているのである」と語っています（そもそも、この人が初めて算術計算で乱数を作り出そうとした）。

それではRND関数を始めとする（疑似）乱数とはいったいなんなのでしょう。実はこれらは数式に乗らないはずの乱数を無理やり数式に乗せてしまったものなのです。すなわち、あえて「神に背いて」乱数を数式でシミュレートしたものなのです。もちろん、正確な意味では乱数になりません。だから「疑似」乱数なのです。

しかし実際問題として、

INT(RND(1)*6+1)

のサイコロなどはかなり実用に耐えますね。日常使う分には「疑似」であることはまったく意識なくてすみます（こうした陰にはできるだけ真の乱数に近いものを作ろうとしたプログラマたちの努力があるのです）。

それでは、コンピュータ上の疑似関数はいったいどんな数式に従って動いているのでしょうか。

乱数テスト

ひとつ面白い実験をしてみましょう。RND関数などの疑似関数がどれだけ真の乱数に近いかを調べるためのテストです。

HuBASIC上でリスト1を実行してみてください。リスト1はひと目見てわかるように非常に単純なプログラムです。単にRND関数でPSETを行っているだけなのですから。もしこのRND関数が本当の乱数で

あるのならば当然どんどんデタラメな点が打たれていき、最後には画面は真っ白になるはずですね。

図1を見てください。これはリスト1を3時間ほど実行し続けてみたものです。ごらんのように画面は真っ白にはならず、模様のようなものを生じてしまいます。この模様はいったいなんなのでしょう。実は、これはHuBASICで使われている「線形合同法」という疑似乱数発生法の持つ規則性が表れたものなのです。

線形合同法

線形合同法は現在の乱数発生法のうちもっともメジャーなものです。この方法は乱数列 $\langle X_n \rangle$ を、

$$X_{n+1} = (aX_n + c) \bmod m$$

m : 法 ($m > 0$)

a : 乗数 ($0 \leq a < m$)

c : 増分 ($0 \leq c < m$)

X_0 : 出発値 ($0 \leq X_0 < m$)

として定めるものです。このように定められる数列 $\langle X_n \rangle$ を線形合同数列 (linear congruential sequence) と呼びます。

この線形合同数列は m や a などの値をうまく設定してやればきわめて乱数に近い性質を持つようにすることもできます。しかし、この線形合同法で生成した疑似乱数列には共通した欠点があるのです。すなわち必ず「環にはまり込み」、周期性を持つようになるのです。これは先ほどテストしたとおりです。もっともこれは線形合同法だけの欠点ではなく、 $X_{n+1} = f(X_n)$ という数列すべての持つ特徴なのですが。

それでは、この線形合同数列は乱数として失格なのでしょう。もちろん真の乱数列には絶対なりえません (これは不可能) が、疑似乱数として考えた場合、十分に使いものになるのです (もちろんうまくやれば、ですが)。

より真の乱数に近い線形合同数列とはどんな数列でしょうか。最終的には必ず環にはまり込んでしまうとしても、周期を十分に大きくすることで環にはまり込むことを気にさせなくすることはできそうです。たとえば、100個の乱数からなる乱数列を得たいとします。このときは周期が101であれば (すなわち1番目の数と101番目の数

が同じになる) その100個に関していえばほとんど乱数とみなすことができます (環にはまり込んでいないという意味で)。

要するに周期が大きければ大きいほど真の乱数に近づくのです。それではその周期を大きくするためにはどうすればよいのでしょうか。

法 m

まず初めに線形合同法の乱数生成式のうち、法 m について考えてみましょう。この結論はきわめて簡単です。いろいろと制限はありますが、一般には m は大きいほどよいのです。

というのも乱数列 $\langle X_n \rangle$ の周期は m を超えることがないからです。なぜなら線形合同数列 X_n は一度でも $X_k = X_r$ (ただし $k > r$) となろうものならそれ以降は必ず、 $X_{k+1} = X_{r+1}$, $X_{k+2} = X_{r+2}$, $X_{k+3} = X_{r+3}$ …… となってしまう。つまり環にはまり込み、周期なるものが生じてしまうわけです。

ところがこの周期は m を超えることができないのです。考えてみてください。一般に X_n は m で割った余りですから、 m を超えることはしないわけです。すなわち、 $0 \leq X_n < m$ であり、 X_n は m 通りの数しかとりえないのです。よって m は大きいほうがよいのです。

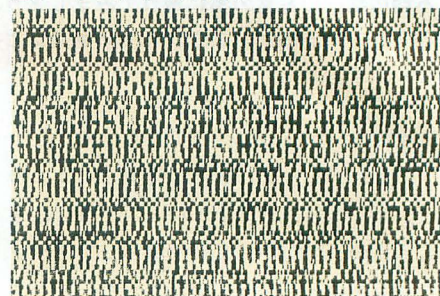
とはいえ、 m はただ大きければそれでよいというわけではありません。いくら大きくてもあまり乱数にならない場合もあります (周期は最大 m であって、常に m なわけではないですからね)、それにヘタに大きくしすぎると、計算が面倒になってしまいます。

それではどんな値が適当なのでしょう。まずいえるのは、いくら大きいといっても処理できる範囲内で選ぶべきであるということです。オーバーフローしようものなら一気に面倒になりますからね。問題はこの範囲のなかで、どのような値をとるべきかということです。これは後述する乗数 a にもかかわることなのですが、結論からいってしまうと、 a と m は互いに素 (1以外の公約数を持たない) でなければなりません。これは証明しているとかかなり長くなって面倒なのですが、簡単にいってしまうと aX_n のとりうる値が少なくなってしまうという

リスト1 乱数を調べる

```
10 X=INT(RND(1)*640)
20 Y=INT(RND(1)*200)
30 PSET (X,Y)
40 GOTO 10
```

図1 リスト1の実行例



ことです。

また、もうひとつ問題があります。それは m を 2^n などの演算語の大きさ (たとえば32ビット演算であれば 2^{32}) と同じにすると注意が必要になるということです。 $m = 2^n$ とすると、 \bmod の計算が除算なしで済むためマシン語での計算が非常に楽になります。反面、得られる乱数の下位ビットがかなり規則的になってしまうという欠点を持ちます。これも説明すると長くなってしまいますので、そういうものなのだと思います (ずいぶん強引だね、興味のある人は参考文献を参照のこと)。

だからといって $m = 2^n$ にしてはいけないというわけではありません。上位ビットは十分にデタラメになっていますから、上位ビットだけを抽出してやれば、乱数として使いものになるのです。要は使い方の問題でしょう。計算の楽さ (これはスピードの速さにもつながる) とある程度の精度を両立させるのもいいし、もし本当に精度を求めるのであれば、 m として $2^n - 1$ や 2^n にもっとも近い素数を選ばばよいのです。実際問題として通常に使う分には $m = 2^n$ としてやることのほうが多いようです (もちろん上位ビットのみを使いますが)。

乗数 a

今度は最適な乗数 a を考えてみましょう。先に述べたように、周期は最大 m です。ですから、最適な a とは周期を m にする a である、ということが出来ます。周期が m になるような、すべての a , c , X_0 の選び方 (必要十分条件) は次のようになります。

- 1) c と m が互いに素
- 2) $b=a-1$ が m を割り切るすべての素数 p の倍数である
- 3) m が 4 の倍数であれば、 b も 4 の倍数である

1) はだいたいわかりますね。問題は 2) と 3) です。実はこれらを満足すれば自動的に「 a と m は互いに素である」という条件を満たします。ですから、できるだけ長い m を設定し、それにあわせて 1) ~ 3) を満たす a と c を作ってやればよいわけです。

具体的な例で見てみましょう。 m によく使われる値として、 $2^e, 2^e-1, 2^e$ にもっとも近い素数の 3 つがあると先に述べましたが、それぞれについて理想的な a や c の値を考えてみましょう。

$m=2^e$ の場合

1) から c は 2^e と互いに素な値、たとえば 1, 3 などの奇数であればよいことになります。また 2) および 3) から $b(=a-1)$ が 4 の倍数でなければならないことになります。すなわち a は 4 で割って 1 余る ($a \bmod 4 = 1$) 数でなければならないことになります。

$m=2^e-1$ の場合

この場合はまず m の約数を探さなければなりません。たとえば $m=2^{36}-1$ の場合は約数は $3^3, 5, 7, 13, 19, 37, 73, 109$ ですから、これらの数を約数に持たない数 (たとえば 4, 11 など) を選び、それを c とすればよいわけです。また、 m はこの型の場合 4 の倍数にはなりませんから、3) は考えなくても済みます。

問題は 2) です。2) により b が $3, 5, 7, 13, 19, 37, 73, 109$ すべての倍数でなければなりません。すなわち、 $b=n*3*5*7*13*19*37*73*109=7635497415n$ (n は整数) でなければならないことになります。よって、 $a=1+7635497415n$ です (ただし $a < m$ より $0 \leq n < 9$)。この場合はうまく a が 1 以外にも存在しましたが、場合によると $a=1$ しか存在しないということもあるので注意が必要です。

$m=2^e$ にもっとも近い素数の場合

この場合 c は m 以外のどんな数でも OK ということになります。同様に 3) も考えなくて済みます。問題は 2) でこの条件により $a=1$ と固定されてしまいます。

$a=1$ で周期が m となり、万事 OK となりますが、ところがそうはいかないので

す。すなわち、周期は m でもその中でのデタラメさに欠けてしまうのです ($X_{n+1} = (X_n + c) \bmod m$ になってしまうのですから)。ここらへんが難しいところですね。

理想的な線形合同法

さて、いろいろと面倒になってきましたので少しまとめてみましょう。 $\langle X_n \rangle$ がより真の乱数に近くなるためにはできるだけ周期が長いほうがよいのでしたね。

$X_{n+1} = (aX_n + c) \bmod m$ では、より長い周期を実現するための条件は次のようになります。

1) 出発値 X_0

X_0 は適当でかまいません。もちろん使うたびに発生する乱数が異なるようにするためには毎回 X_0 を変えなければなりません。そのためには前回使った最終値を覚えておいてそれを X_0 としてもよいですし (要するにその数列を永遠に続けることになる)、より簡単な方法として RND 関数を使い始めたときの時刻などを X_0 にしてしまうという手もあります。

BASIC では RANDOMIZE という命令がありますが、この命令はまさしく X_0 を自分で設定するための命令です。これをうまく使えば毎回違った乱数列や、あるいは逆に毎回同じ乱数列を生成できるようになるわけです。

2) 法 m

法 m はできる限り大きい数を選びます (できれば 2^{30} ぐらいはほしい)。 $m=2^e$ (計算の語の大きさ) とすると計算が非常に楽になりますが、その代わり先ほども述べたように下位ビットがあまりデタラメでなくなってしまうので注意が必要でしょう。このような事態を避ける (要するに精度を高くする) ためには、計算は少し面倒になりますが、 m として 2^e-1 や、 2^e にもっとも近い素数を選べばよいわけです。場合に依りて使い分けてください。

3) 乗数 a

周期を m と等しくするためには乗数 a のところで述べた 3 条件を満たさなければなりません。この条件を満たし、なおかつ十分にデタラメな乱数列を生成できるのは $m=2^e$ のときがほとんどです (ほかの場合は a の自由度が少なく $a=1$ となりやすい。で

すから、確実に周期が m で十分にデタラメな乱数列を得たければ、

$$m=2^e$$

(c は m と互いに素)

$$a \bmod 4 = 1$$

を満たすものを選べばよいことになります。ただし、この場合は上位ビットしか使用してはいけません。

また、 $m \neq 2^e$ の場合は周期が m かつ十分にデタラメとすることが困難 (不可能とは限らない) になりますが、その反面下位ビットも十分に使えるようになるというメリットがあります。ですから精度が必要になる場合は少しぐらい周期を小さくしてでも (詳しくは述べませんがうまくやれば周期を $m-1$ とすることすらできます)、 $m \neq 2^e$ とすればよいわけです。必要とされる精度によってうまく使い分けてください。

線形合同法の応用

以上で線形合同法の最適な形態を見てきたわけですが、この線形合同法をうまく応用してやればさらにデタラメさを増したり、周期を延ばしてやるのが可能になります。この代表的なものが、

$$X_{n+1} = (bX_n^2 + aX_n + c) \bmod m$$

なる式です。

このように 2 次合同法にまで拡張してやればデタラメさも増し、また制約条件もゆるくなります。この数列が最長周期 m を持つ条件は次のとおりです。

- 1) c と m は互いに素
- 2) b と $a-1$ の両方が m を割り切るすべての素数 p の倍数
- 3) b が偶数であり、 m が 4 の倍数であれば b を 4 で割った余りと $a-1$ を 4 で割った余りが等しくなければならない。また b が偶数であり、 m が 2 の倍数であれば b を 2 で割った余りと $a-1$ を 2 で割った余りが等しくなければならない
- 4) m が 9 の倍数であれば、 b も 9 の倍数、もしくは cb を 9 で割った余りが 6 となる

また、今度は周期を増す拡張として、 X_{n+1} を X_n だけでなく、 X_n および X_{n-1} の関数とすることが考えられます。こうすれば数列が環にはまり込むのは $(X_{n+r}, X_{n+r+1}) = (X_n, X_{n+1})$ となるときからになりますから、理論上は最長周期を m^2 にすることが

できるようになりますが、この乱数列は実際にはうまくいきません。周期は長くなるものの、デタラメさがなくなってしまうのです。しかし次の式は同じような考え方によって長い周期と十分なデタラメさを実現しています。

$$X_n = (X_{n-24} + X_{n-55}) \bmod m \\ (n \geq 55)$$

一見すると、なんなんだこの式はと思われるかもしれませんが、実にうまくできた式で周期が最低でも $2^{55}-1$ も保証され、さらにほとんど理論的な裏づけはないのですが、十分にデタラメになっているのです。

このような拡張法によりデタラメさや周期を延ばすことができますが、まだほかにも方法があります。2つの数列（必ずしも乱数列でなくてもよい）を結びあわせて第3の十分にデタラメで周期の長い乱数列を作るのです。このような乱数生成法をかき混ぜ法と呼びます。

かき混ぜ法 1

この方法は2つの数列 $\langle X_n \rangle$ 、 $\langle Y_n \rangle$ と補助用の表 $V[0]$ 、 $V[1]$ 、……、 $V[k-1]$ を使います。 k は100ぐらいが理想的です。表 V には $\langle X_n \rangle$ の最初の k 個の値を入れておきます。

手順1 X 、 Y の生成

X 、 Y に数列 $\langle X_n \rangle$ 、 $\langle Y_n \rangle$ の次の項を入れます。

手順2 j の抽出

$j = [kY/m]$ ($[r]$ とは $\text{int}(r)$ のこと)とします。この m は $\langle Y_n \rangle$ を生成するときに法として使った値ですから、 j は Y によって決まる $0 \leq j < k$ の乱数ということになります。

手順3 交換

$V[j]$ を出力し、 $V[j] = X$ とします。要するに、乱数をまた乱数化するような作業です。この方法の優れたところは乱数列の近い項の間での関係がほとんど完全になくなる点にあります。この方法を使わないと、ある数式に従っている以上、どうしても近い項同士に関連性が生じやすいのです。さらに、この方法では多くの場合に周期を $\langle X_n \rangle$ と $\langle Y_n \rangle$ の最小公倍数にできるのです。

いいことづくめのようなこの方法ですが、ごくまれに $(X_n$ と Y_n にかなり規則性のあるものを使用した場合)この方法によって、

より規則性が強い数列を生じてしまうことがあるのです。そこで、次のかき混ぜ法2の登場です。これは前記のかき混ぜ法1を改良したもので、しかも生成法はもっと簡単です。

かき混ぜ法 2

これは2数列を使わなくても1数列 $\langle X_n \rangle$ だけで十分にかき混ぜることができる方法です。この方法でも補助表 $V[0]$ 、 $V[1]$ 、……、 $V[k-1]$ を使用します。まず初めに表 V のなかに $\langle X_n \rangle$ の最初の k 項を代入して、補助変数 Y に $k+1$ 項を代入しておきます(数列 Y_n の代わりに Y を使うわけです)。

手順1 j の抽出

$j = [kY/m]$ とします。ここで m は $\langle X_n \rangle$ を生成するときに法とした数ですから、 j は Y によって決まる $0 \leq j < k$ の乱数ということになるわけです。

手順2 入れ替え

$Y = V[j]$ とし、 Y を出力します。 $V[j]$ には数列 $\langle X_n \rangle$ の次の項を代入しておきます。

この方法のほうがかはるかに簡単ですね。しかもこの方法は手間がそれほどかからないにもかかわらず、数列をかなりデタラメにしてくれます。もとの数列 $\langle X_n \rangle$ がかなり規則的であっても出力は十分にデタラメとなるのです。

まとめ

さて、以上いろいろな乱数の発生法を見てきました。しかしどの方法も基本的には

$X_{n+1} = (aX_n + c) \bmod m$ という式です。あまりにもいろいろな種類のものを見てきたので少し混乱してしまったかもしれませんね。実際に使う分には $m = 2^e$ とするもので十分でしょう。この方法ですと、なによりも計算が楽になるというメリットがあります。その代わり下位ビットが規則的になりやすいというデメリットもあるのですが、これは上位ビットを抽出してやればすむことです。

さらにこれにかき混ぜ法2を併用すれば完璧でしょう。実用上は99%までこれで十分です。実用をはるかに超えてとにかく真の乱数を狙うんだという方はほかの方法を使ってください。

乱数列というものは無限の種類を持って

います。もちろん発生法も多種多様です。非常に簡単な発生法から、非常に高度な発生法までさまざまです。ですから当然使い分けの必然性が生じてくるのです。モンテカルロ法などの乱数を利用した数値演算にはどんなに複雑になっても高精度な乱数ルーチンが必要になりますし、反対にゲームなどではそれほど精度は必要ないわけです。Z80のレジスタを使ったものから、かき混ぜ法までいろいろな乱数発生法があります。ぜひ自分でいろいろと試してください。きっと奥深い乱数の世界が見えてくると思います。あなたは「神に背く」ことができるでしょうか。

最後にもっと乱数を究めたいという人のために参考文献を紹介します。この本は『THE ART OF COMPUTER PROGRAMMING』という全14巻にも上る大著の3冊目です。この全集はACMチューリング賞(コンピュータ界のノーベル賞みたいなもの)受賞者であるコンピュータの大家クヌース氏の手になるもので、主に数値演算に関するプログラミングテクニックについて記されています。

コンピュータで数値演算などをやってみたいと思っている人は一度は読んでみることをおすすめします。絶対に役に立ちます。この乱数に関しても今まで述べてきたことだけでなく、乱数の検定など多くのことが述べられています。

上で述べてきたのは乱数に関してのほんのさわりにしかすぎません。ただ乱数列を作っただけではなく検定(本当に正しい乱数列になっているかどうか)もしなければなりませんし、そもそも乱数列がいったいなんなのかというはっきりした定義もしていません。

最初に本当の乱数はコンピュータ上で作ることにはできないと書きました。すなわち、「これが正解!」という数式などは存在しないわけです。逆にいえばそれだけいくらでもやりようはあるということになります。たったひとつの乱数を発生させるにも実に多種多様な方法が存在するのです。この決して正解にたどりつくことのない乱数の世界をぜひ自分でも研究してみてください。

参考文献

D.E.クヌース、「準数値算法/乱数」、サイエンス社

そこに π があるから

Tan Akihiko
丹 明彦

π ——小学生でも知っている円周率。しかし、この π はあらゆる定数のなかでもっともストロングな数字でもあります。それゆえに、 π をめぐるさまざまな人々が知恵をしぼってきました。ここではその苦難の歴史をかいま見てみましょう。

π に群がる人々

最近、といっても今年の1月末のことだが、某大学のスーパーコンピュータによって、円周率の計算桁数が2億桁を突破したという記事が新聞の片隅に載ったのを覚えている人はいるだろうか。新聞を読まない人は問題外としても、あまりいいような気がする。はっきりいって、実用に向きそうには思えない、ほとんど趣味でやっているような研究に見えるからだろう。実際、通常の科学技術計算では、せいぜい30桁もあれば十分すぎるといわれている。

しかし、(一部の)数学屋さんや(一部の)計算機屋さんにとって、円周率、またはその計算は尽きない興味的である。なぜなら、 π という数は、つつけばつつくほどいろんなことがわかってくるし、複雑な長時間の計算は計算機のパワーを計る目安にもなる。そして、円周率にとりつかれた人人が口を揃えているのだが、「そこにパイがあるから」(と書くときとまるで食べ物みたいだな)じゃなくて、「そこに π があるから」計算するんだ! ということなのだ。そう、 π こそは高精度計算界の最高峰であり、彼らはそこを目指す登山家の心境なのだ。

僕の知人にもそういう人がいる。彼も円周率の魅力にとりつかれたひとりであり、ずいぶん昔、そう、MZ-80KやNECの名機PC-8001¹⁾が最新鋭だった頃から、機会のある

ごとに、つまりおよそ計算機ど名のつくものに触れるたびに、円周率の計算の腕を磨いていたのである。そして去年、彼は僕のX68000に触ったとき、当然のごとく、このライフワークともいべき作業に取りかかったのだ。しかし、そのとき使えたのは、BASICインタプリタと、福袋の中のアセンブラ(とリンカ)だけだった。そして彼は、やはり当然のごとくアセンブラに手をつけた……。

それから1カ月もしないうちに、MC68000の命令語やバスエラーやアドレスエラーとの戦い²⁾を覚えた彼は5万桁の π を2時間弱で、1万桁なら4分半で計算するプログラムを作り上げたのだ。スーパーコンピュータのパワーに比べると、こんなのはどうってことない数字だ。2億桁の計算にかかった時間はたったの6時間半なのだから。しかし、これは現時点のパソコンとしてはおそらく最高レベルであろう³⁾。僕はCPU(MPU)のパワーを計るのには、下手なベンチマークより、こういう計算をさせたほうがよっぽどいいのではないかと考えている。計算機の計算機としての実力を知るためには、こういうストロングなの⁴⁾がちょうどいい(どこかに、8086⁵⁾でやった人はいないかな)。

π という数は計算機がこの世に出現するはるか昔から数学者たちを虜にしてきた。その性質は謎に満ち、いまだによくわかっていない*。彼らが π にどのようなアプローチを試みたか、駆け足で眺めてみよう。

- 1) 「名機」と呼んだのには他意があるわけではない。ただ、個人的にNECのマシンで好きなのは唯一あれというだけのことだ。
- 2) 今から考えると、デバッグもなしでよくやったもんだと思う。僕などは脇から見ていて無責任な助言ばかりしていたが、内心ひどく感心させられたものだ。
- 3) ちなみに1/O誌に昔載った π 計算のプログラムでは、1万桁を計算するのにZ80で1時間50分、6809でも1時間10分かかっている。
- 4) 要するに、うんざりするほど長く、そして単調な計算。ただし、これを実現しようと思ったら、CPU(MPU)の持っている命令をひとつとり使い尽くすくらいの根性がいるらしい。
- 5) 今はあまり使われていないようだが、68000と開発時期が近い16ビットCPUだから選んだだけのこと。もっとも16ビットで、ということであれば80286までは文句はいえまい。どちらも現在の主力機種に搭載されているのだから。どちらにしても、こういう勝負なら、レジスタ長の大きい68000が有利だろう。アセンブラを使う限りでは、68000はどう見たって32ビットである。だからといって80386を相手に持ってくるのはやっぱり反則だろうと思うが。ベンチマークにしろなんにしろ、CPUやMPUのパワーを比べるときには、フェアプレイなどはないのだから。

アルキメデスの方法

円周率というのは円の直径に対する円周の比で値はご存じ3.1415……である。そこで、その定義に戻って円になるべく近い多角形を作り、その辺の長さの合計を調べるという方法が長い間とられてきた。この方法をとった人のなかでいちばんの有名どころといえば、やはりアルキメデス(Archimedes)である。

* π は、無理数で、さらに超越数でもある。

無理数とは無限に続き、しかも循環しない(何桁までいっても繰り返す部分がない)小数のことである。たとえば、 $\sqrt{2} = 1.41421356\dots$ は無理数である。超越数とは、「代数的でない数」つまり「有理係数の代数方程式の解になりえない数」のこと。そのなんたら方程式というのは、

$$a_n X^n + a_{n-1} X^{n-1} + \dots + a_1 X + a_0 = 0$$

(a_n, a_{n-1}, \dots, a_0 は有理数)

の形で表される方程式。どういうことかといえば、要するに、超越数は加減乗除や平方根を用いるだけでは、値を決められないのである。今回紹介するプログラムでは、そういう簡単な演算しか使っていないが、ある数列が、 π に、誤差を無視できる程度に近づくまで計算を繰り返しているだけのことで、別に $\pi = \dots$ という形で計算式ができていて、その値を

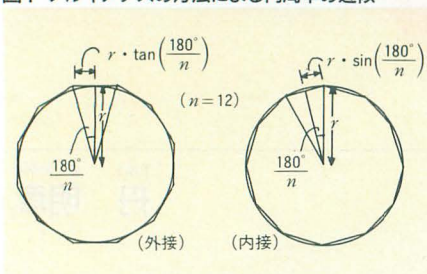
計算しているわけではない。

ほかに、有名な超越数の例として自然対数の底 e やオイラー定数の γ がある。少なくとも理系の人にはお馴染みであろう。 e も、近似計算しかできないが、ついでに計算式を掲げておこう。ちょっとした練習問題にはなるだろう。

$$\begin{aligned} e &= \sum_{n=0}^{\infty} (1/n!) \\ &= 1/0! + 1/1! + 1/2! + 1/3! + 1/4! + \dots \\ &= 1 + 1 + 1/2 + 1/6 + 1/24 + \dots \\ &= 2.71828182\dots \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \gamma &= \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} - \log n \right) \\ &= 0.57721566\dots \end{aligned}$$

図1 アルキメデスの方法による円周率の近似



半径 r の円の外接多角形と内接多角形を考える。ちょっと考えればわかるが、辺の長さの総和はそれぞれ、

$$(\text{外周}) = n \cdot 2r \tan(180^\circ/n)$$

$$(\text{内周}) = n \cdot 2r \sin(180^\circ/n)$$

である (図1)。さて、 n が大きくなると、この2つの値は $2\pi r$ に、それを狭むようにして近づいていく。つまり、

$$n \cdot \sin(180^\circ/n) < \pi < n \cdot \tan(180^\circ/n)$$

であり、 $n \rightarrow \infty$ (無限大) のとき、

$$n \cdot \sin(180^\circ/n) = \pi = n \cdot \tan(180^\circ/n)$$

となるはずだ。ということは、もし無限の辺を持つ正多角形の周長が計算できれば、 π の正確な値が手に入ることになる。

もちろん三角関数などなかった昔のこと、正接 (\tan) や正弦 (\sin) などの値は三平方の定理などを活用する幾何学的手法に頼るしかなかったのだ。アルキメデスは正6角形から出発して辺の数を倍々と増やし、正96角形に達したところで、

$$3 + 10/71 < \pi < 3 + 1/7$$

とした。小数に直してみよう。

$$3.1408\ldots < \pi < 3.1428\ldots$$

まだやっと小数点以下第2位までである。

ではだいたい何角形まで取ればともな値が出るのだろう。リスト1を実行してみたい。 n の値を聞かれるので適当な数を入れたら、外接、内接正 n 角形を使って円周率を近似してくれる。

リストの中を見ると $\sin()$ や $\tan()$ は平気で使っているし、確か π を近似するプログラムだったはずなのに、 $\pi()$ つまりシステムが持っている π の値を角度の計算に使っている。はっきりいって邪道であるが、まああくまでテストであるから気にしない。 $n=100000000$ (正1億角形!) くらいでだいたい π になったことと思う。

ちなみに、ドイツでは π のことを「ルドルフ (Ludolph) の数」と呼ぶが、これはこの方法を使って π の値を32桁まで計算したオランダの数学者の名前からきている。彼はこれだけの精度を得るのに正 2^{62} 角形、つまり約 10^{18} 個の辺を持つ正多角形を作り、計算に一生を費やしたという話だ。

この方式は初等幾何の知識だけで理解できるし、感覚的にもわかりやすいが、高い

精度を得るのにはちと無理があるようである。この状態に革新が起きるには17世紀を待たなければならなかったのである。

逆正接関数の公式による計算

この辺は理系の人でないといくわからないうから、心して読むように。

逆正接 (\arctan) とは、正接 (\tan) の逆関数である、なんていっても高校生以下の人にはよくわからないだろうから、もう少しわかりやすいおう。

角度 x の正接を y とする、すなわち、

$$y = \tan(x)$$

のとき、

$$x = \arctan(y)$$

の関係が成り立つというのだ、要するに。

あまりわかりやすくならなかったが、一応そういうことだ。

で、これが円周率の計算にどう役立つかということの説明しよう。

正接というのは、要するに傾きだ。45°の角度を持つ直線の傾きは1。ちょっと高級な数学では、角度をラジアンで表す。なお、

リスト1 アルキメデスの方法

```
10 /* calculation of pi (1)
20 /* Archimedes' method
30 float Po, Pi, n, theta
40 input "n=", n
50 theta=pi()/n
60 Po=n*tan(theta); Pi=n*sin(theta)
70 print using "PI(外)=#.##### PI(内)=#.#####"; Po, Pi
80 goto 40
```

リスト2 逆正接による π の計算

```
10 /* calculation of pi (2)
20 /* formulas by arctangent
30 /*
40 /* a) Gregory & Leibniz
50 print: print using "pi=#.#####"; 4*atan(1#)
60 /* b) Machin
70 print: print using "pi=#.#####"; 16*atan(1#/5#)-4*atan(1#/239#)
80 /* c) Gauss
90 print: print using "pi=#.#####"; 48*atan(1#/18#)+32*atan(1#/57#)-20*atan(1#/239#)
100 /* d) Stormer
110 print: print using "pi=#.#####"; 24*atan(1#/8#)+8*atan(1#/57#)+4*atan(1#/239#)
```

リスト3 逆正接による多項演算

```
10 /* calculation of pi (3)
20 /* formulas by arctangent (infinite series)
30 /*
40 float p, lim=0.01#
50 /* a) Gregory & Leibniz
60 print space$(15); time$
70 print "Gregory & Leibniz"
80 p=at(1#,4#)
90 print: print using "pi=#.#####"; p
100 /* b) Machin
110 print space$(15); time$
120 print "Machin"
130 p=at(1#/5#,16#)-at(1#/239#,4#)
140 print: print using "pi=#.#####"; p
150 /* c) Gauss
160 print space$(15); time$
170 print "Gauss"
180 p=at(1#/18#,48#)+at(1#/57#,32#)-at(1#/239#,20#)
190 print: print using "pi=#.#####"; p
200 /* d) Stormer
210 print space$(15); time$

220 print "Stormer"
230 p=at(1#/8#,24#)+at(1#/57#,8#)+at(1#/239#,4#)
240 print: print using "pi=#.#####"; p
250 print space$(15); time$
260 end
270 func float at( x;float, a;float )
280 float t, x2, y, s=1#, b=1#, arctan=0#
290 int n=0
300 t=x#a: x2=pow(x,2#)
310 repeat
320 y=t/b
330 arctan=arctan+y*s
340 t=t*x2
350 b=b*2#
360 s=-s
370 n=n+1
380 until y<lim
390 print " n="; n;
400 return(arctan)
410 endfunc
```


単にいうと、1桁余分に求めようと思えば10倍の時間が必要なのである。このやり方では、1万桁求めようとしても、とてもじゃないが無理で、もしかするとこの世の終わりまでかかってしまうかもしれない⁷⁾。

逆正接関数の値を級数展開で求めるには $\arctan()$ の中身が小さければ小さいほど収束**が速い。この値は各項に3乗、5乗、……と掛かっていくので、項の値が必要とされている精度より小さくなるのがより速くなるからだ。この観点からも、残りの公式を見てみよう。

[b]: $1/5$ というのは、かなり大きい値なので、この級数も収束が遅めだ (**[a]** の級数ほどではない)。その代わり、計算式の要素 $\arctan()$ は2つだけなので、その分少なくてすむ。速くなることが期待できそうだ。

[c]: 要素は3つあるがどの項も $\arctan()$ の中身が小さく、収束もそこそこ速いだろう。

[d]: これも要素が3つ。しかも $\arctan(1/8)$ の項は収束が遅そうに見える。確かにふつうにやれば収束は遅い。しかし、コンピュータにとって、 $1/8^2$ を掛ける (これは、級数の項が小さくなっていくペース)、つまり64で割るということにはどういう意味があるだろう。そう、6ビット分シフトすることと同じなのである。これはマシン語をやりとよくわかるのだが、コンピュータは割り算よりはビット演算のほうが得意で、しかも速い。ここで大きく時間を稼げる。

リスト3を走らせよう。それぞれの公式について、取った項数と、 π の近似値が表

示される。変数limは精度の目安である。あまり小さくすると (精度をよくすると)、いつまでも計算が終わらなくなるので注意。これは公式**[a]**の収束があまりに遅いせいである。少しlimをリスト中の値より小さく取ってみるとわかるが、**[a]**の計算に手間取っている。ヘタをすると何時間もかかる。それにつきあいたくない人は1桁小さくしておこう。

とにかく遅い。でもその割には、**[b]**、**[c]**、**[d]**はあっという間に終わってしまう。たとえば、倍精度でlimの値を最小限に取っても一瞬のうちに終わる。はっきりいって、この差は大きい。桁が大きくなればなおさらだ。これが先ほど公式**[a]**が使いものにならないといった理由である。おわかりいただけたらだろうか。

さて、ここでギンギンに最適化をかけ、高速化を図った、例の去年作られたマシン語のプログラム (リスト4) をお目にかけよう。このプログラムには多くの大技、小技、アクロバットの技も含めたハイテクニクがつまっている。このリストは公式**[d]** (シュテルマーの公式) 用だが、少し変えれば**[b]**、**[c]**もできる。計算桁数も変えられる。その変更法はいつでも面倒なだけだからいわない。ソースリスト中のラベルがすべてを語ってくれるだろう (か?)。

とにかく、このプログラムは約2時間かかって5万桁の π の値を計算するのだ。参考までに、**[b]**、**[c]**について、1万桁計算させたときの所要時間を表1に挙げておく。

結局、このプログラムでは**[d]**がもっとも

速くできるという結論が得られた (だから採用されているのだか?)。といっても、これは $\arctan(1/8)$ をビットシフトで計算した分で稼いでいるのであって、それがなければどれも同程度の速さである。この部分は速いだけに相当に技巧的で、マシン語を相当知っている人でも解読するのは困難かもしれない。

なお、アルゴリズムの都合上、計算桁数には限界がある。それを表2に示す。収束が遅いと、項をたくさん取らねばならないので、そこに制限が出るのである。 $\arctan()$ の級数の分母の係数は、1, 3, 5, ……となっているだろう。これがどんどん大きくなっていくと、16ビットを超えると計算できないのだ。理由を説明しよう。これはマシン語レベルの問題だ。68000のマシン語には、割り算もちゃんとある。しかし、32ビットのデータを16ビットのデータで割るのが限界だから、収束が遅い=項がたくさん出る=収束する前に係数が16ビットを超えるような級数はこのプログラムでは計算できないことになるのだ。たとえば、8万桁くらい出そうと思ったら、ガウスの公式**[c]**を使って6時間半ほどかければいいのだが、シュテルマーの公式**[d]**では、どんなにがんばっても8万桁なんて出せない。さらにマチンの公式**[b]**では、5万桁だっただけで出せない。どんなに長い桁数でも計算できる一般的なプログラムは、あればあるに越したことはないが、メモリ容量や計算時間などを考えると、むしろこっちの選択が正しかったと思う。

まだまだ難しい話は続くが、この手の話は、スピードと効率と正確さをギリギリまで追求する円周率の計算では避けて通れないからしかたがない。逆正接関数のアルゴリズムでは、計算時間はおおよそ計算桁数

表2 計算桁数の限界

[b] Machin	45000
[c] Gauss	82000
[d] Størmer	59000

表1 X68000による π 計算の所要時間

[b] Machin	$\pi = 16\arctan \frac{1}{5} - 4\arctan \frac{1}{239}$	6分17秒
[c] Gauss	$\pi = 48\arctan \frac{1}{18} + 32\arctan \frac{1}{57} - 20\arctan \frac{1}{239}$	6分06秒
[d] Størmer	$\pi = 24\arctan \frac{1}{8} + 8\arctan \frac{1}{57} + 4\arctan \frac{1}{239}$	4分38秒 (6分23秒)*

* $\arctan \frac{1}{8}$ の計算に、ビットシフトを使って最適化した専用ルーチンを使わず、ふつうの \arctan を求めるサブルーチンを使った場合。

計算時間は1万桁の π を求めるのに要した時間と、内部表現 (2進小数) を10進小数に変換する時間の和である。どちらも桁数の2乗に比例して時間がかかる。

** 数列について、少し説明しておこう。数列とは、いうまでもなく、
 $a_1, a_2, a_3, a_4, a_5, a_6, \dots, a_{n-1}, a_n, \dots$
 のことだ。ちょうどBASICの配列のようなものだ。これをひとからげにして

$\{a_n\}$

と書くこともある。数列の各要素 (a_1, a_2, \dots) を項という。詳しい話は学校の教科書に譲る。数列を理解するのに必要な概念はまだある。まず漸化式 (ぜんかしきと読む) とは、前の項を使って次の項を作る規則のようなものだ。たとえば、フィボナッチ数列、

1, 1, 2, 3, 5, 8, …

の漸化式は、

$$a_0 = 1, a_1 = 1$$

$$a_n = a_{n-1} + a_{n-2} (n \geq 2)$$

である。反復法アルゴリズムなどは、この漸化式である。

数列の和を級数という。項を限りなく足しあわせていき、その和がある一定の値に近づいていったとする。このとき、この級数は収束するという。級数が収束するときには、項の値が次第に0に近づいていく場合が多い。本文中で $\arctan()$ の値は、() の中身が小さいほどよいといったのは、こういうことである。

リスト4 最適化された50000桁プログラム

```

1: ***** CALCULATION OF PI *****
2:
3:
4: _EXIT EQU $FF00
5: _GETCHAR EQU $FF61
6: _PUTCHAR EQU $FF92
7: _PRNOUT EQU $FF85
8: _PRINT EQU $FF09
9: #NUMB EXAMPLE 4156 ; 836 ; 420 ; 172
10: #NUM10 EXAMPLE 10000 ; 2000 ; 1000 ; 400
11: #0
12: NUMB EQU 20768
13: NUM10 EQU 50000
14: NUMW EQU NUMB/2
15: NUML EQU NUMB/4
17: N_SPACE EQU 10
18: N_BLOCK EQU 10
19:
20:
21: ***** MAIN PROGRAM *****
22:
23: MAIN
24: BSR ATAN_8
25: BSR ATAN_57
26: BSR ATAN_239
27:
28: BSR BCD_CONVERT
29: BSR BEEP
30: BSR PRINT_OUT
31:
32: DC.W _EXIT
33:
34:
35: ***** 24 ATAN(1/8) *****
36:
37: ATAN_8
38: LEA WORK2+2,A6
39: MOVE.W #NUMW,D6
40: MOVEQ #3,D3
41: MOVEQ #X00100101,D1
42: MOVE.B D3,(PI+3)
43: MOVE.W D3,D5
44:
45: A_8_SERIES
46: BSR A_8_SER
47: BSR SUB_PI
48: BSR ADD_PI
49: BSR A_8_SERIES
50:
51: A_8_SER
52: A_8_SET ROR.W #6,D3
53: ROR.B #1,D1
54: BCC DIV_8
55: CLR.W (A6)
56: ADDQ.L #2,A5
57: SUBQ.W #1,D6
58: BNE DIV_8
59: ADDQ.L #4,SP
60: RTS
61:
62: *****
63: DIV_8
64: MOVEA.L A6,A2
65: MOVE.L D3,D0
66: MOVE.W D6,D2
67: MOVE.W D6,D7
68: LSR.W D7
69: DIV_8N
70: DIVU D5,D0
71: CLR.W D0,(A2)+
72: DBRA D2,DIV_8N
73:
74: ADDQ.W #2,D5
75: RTS
76:
77:
78: ***** 8 ATAN (1/57) *****
79:
80: ATAN_57
81: MOVEQ #3,D5
82: MOVEQ #57,D0
83: MOVE.L #80000,D1
84: MOVE.L #57*57,D3
85: BSR ATAN_23
86: RTS
87:
88:
89: ***** 4 ATAN (1/239) *****
90:
91: ATAN_239
92: MOVEQ #3,D5
93: MOVE.L #239,D0
94: MOVE.L #40000,D1
95: MOVE.L #239*239,D3
96: BSR ATAN_23
97: RTS
98:
99:
100: ***** 2nd & 3rd SERIES *****
101:
102: ATAN_23
103: LEA WORK1+4,A4
104: LEA WORK2+4,A5
105: MOVE.W #NUMW-1,D6
106: MOVE.W #NUML-1,D7
107: MOVEA.L A4,A1
108: MOVEA.L A5,A2
109: MOVE.W D6,D2
110:
111: SERIES_SET
112: DIVU D0,D1
113: MOVE.W D1,(A1)+
114: ADDQ.L D1,(A2)+
115: CLR.W D1
116: DBRA D2,SERIES_SET
117: BSR ADD_PI
118:
119: SERIES_23
120: BSR SER_23
121: BSR SUB_PI
122: BSR ADD_PI
123: BSR SERIES_23
124: SER_23
125: MOVEA.L A4,A1
126: MOVEA.L A5,A2
127: CLR.L D1
128: MOVE.L D1,D4
129: DIVU D3,D1
130: MOVE.W D1,(A1)+
131: BNE DIV_23
132: CLR.W (A5)
133: ADDA.L #2,A4
134: ADDA.L #2,A5
135: MOVEA.L A5,A2
136: SUBQ #1,D6
137: BNE DIV_23_2
138: ADDQ.L #4,SP
139: RTS
140:
141: *****
142: DIV_23
143: MOVE.W D1,D4
144: DIVU D5,D4
145: MOVE.W D4,(A2)+
146: DIV_23_2
147: MOVE.W D6,D2
148: MOVE.W (A1),D1
149: DIVU D3,D1
150: MOVE.W D1,(A1)+
151: MOVE.W D1,D4
152: DIVU D5,D4
153: MOVE.W D4,(A2)+
154: DBRA D2,DIV_23_CONT
155:
156: MOVE.W D6,D7
157: LSR.W D7
158: ADDQ.W #2,D5
159: RTS
160:
161: *****
162: ADD_PI
163: LEA WORK2+NUMB+4,A2
164: LEA PI+NUMB+4,A0
165: MOVE.W D7,D4
166: SUB.B #0,D4
167: ADDX.L -(A2),-(A0)
168: DBRA D4,ADD_LOOP
169: BCC ADD_END
170: ADDQ.B #1,-(A0)
171: BCS ADD_OV
172: RTS
173:
174: SUB_PI
175: LEA WORK2+NUMB+4,A2
176: LEA PI+NUMB+4,A0
177: MOVE.L D7,D4
178: SUB.B #0,D4
179: SUBX.L -(A2),-(A0)
180: DBRA D4,SUB_LOOP
181: BCC SUB_END
182: SUBQ.B #1,-(A0)
183: BCS SUB_BORR
184: RTS
185:
186: ***** CONVERT TO DECIMAL CODE *****
187:
188: BCD_CONVERT
189: MOVE.W #NUM10/20,D7
190: LEA PI+2,A2
191: LEA PI_PRT,A3
192: MOVE.B 1(A2),(A3)
193: ADDI.B #30,(A3)+
194: CLR.W (A2)
195: MOVE.W #10000,D1
196: LEA PI+NUMB+4,A6
197: MOVE.W #NUMW,D6
198:
199: B_C_LOOP
200: B_C_WORD
201: MOVEA.L #4,D4
202: MOVEA.L A6,A5
203: MOVE.W D6,D5
204: BSR MULT_CONV
205: DBRA D4,B_C_WORD
206: SUBQ.L #8,A6
207: SUBQ.W #4,D6
208: DBRA D7,B_C_LOOP
209:
210:
211: MULT_CONV
212: MULT_CONT
213: MOVE.W -(A5),D0
214: MULUW D2,D0
215: ADD.L D2,D0
216: MOVE.W D0,(A5)
217: SWAP D0
218: MOVE.W D0,D2
219: DBRA D5,MULT_CONT
220:
221: CONVERT
222: MOVEQ.L #2,D3
223: LEA EXP_TBL+2,A4
224: MOVE.W (A2),D0
225: CLR.W (A2)
226: MOVE.W (A4)+,D5
227: MOVE.B #0',D2
228: SUB.W D5,D0
229: BCS XBCD
230: ADDQ.B #1,D2
231: BRA EX_LOOP1
232: ADD.W D5,D0
233: MOVE.B D2,(A3)+
234: DBRA D3,EX_LOOP0
235: ADDI.B #0',D0
236: MOVE.B D0,(A3)+
237: RTS
238:
239: ***** PRINT SUBROUTINE *****
240:
241: PRINT_OUT
242: LEA PI_PRT,A1
243: MOVE.B (A1)+,(INT)
244: INPUT_ORDER
245: PEA ORDER
246: DC.W _PRINT
247: ADDQ.L #4,SP
248: DC.W _GETCHAR
249: CMPI.B #'E',D0
250: BRQ GET_E
251: CMPI.B #'e',D0
252: BNE CMP_C
253: RTS
254: CMPI.B #'C',D0
255: BRQ GET_C
256: CMPI.B #'c',D0
257: BNE CMP_P
258: MOVE.W #_PUTCHAR,(PRN_DEST)
259: MOVEQ.L #4,D5
260: LEA TITLEP,A0
261: BRA OUTPUT
262: CMPI.B #'P',D0
263: BRQ PRINTER
264: CMPI.B #'p',D0
265: BNE INPUT_ORDER
266: MOVE.W #_PRNOUT,(PRN_DEST)
267:
268:
269: MOVEQ.L #9,D5
270: LEA TITLEP,A0
271: BSR PRINT_LINE
272: LEA INT,A0
273: BSR PRINT_LINE
274: MOVE.W #NUM10-1,D7
275: CLR.W D6
276:
277: PUT_PI_1
278: MOVEQ.L #9,D5
279: MOVE.W D5,D3
280: MOVEQ.L #9,D2
281: MOVE.B (A1)+,D0
282: BSR PUT_D0
283: DBRA D7,PUT_CONT
284: LEA BLOCK,A0
285: BSR PRINT_LINE
286: BRA PRINT_OUT
287: DBRA D2,PUT_PI_4
288: LEA SPACE,A0
289: BSR PRINT_LINE
290: DBRA D3,PUT_PI_3
291: LEA LINE_FEED,A0
292: BSR PRINT_LINE
293: DBRA D4,PUT_PI_2
294: LEA BLOCK,A0
295: BSR PRINT_LINE
296: BRA PUT_PI_1
297: LEA BLOCK,A0
298: BSR PRINT_LINE
299: BRA INPUT_ORDER
300:
301:
302:
303:
304:
305:
306:
307:
308:
309:
310:
311:
312:
313:
314:
315:
316:
317:
318:
319:
320:
321:
322:
323:
324:
325:
326:
327:
328:
329:
330:
331:
332:
333:
334:
335:
336:
337:
338:
339:
340:
341:
342:
343:
344:
345:
346:
347:
348:
349:
350:
351:
352:
353:
354:
355:
356:
357:
358:
359:
360:
361:
362:
363:
364:
365:
366:
367:
368:
369:
370:
371:
372:
373:
374:
375:
376:
377:
378:
379:
380:
381:
382:
383:
384:
385:
386:
387:
388:
389:
390:
391:
392:
393:
394:
395:

```

の2乗に比例する。たとえば計算桁数を2倍にすれば時間は4倍かかるのである。なぜか。計算桁数すなわち精度を2倍にしようと思えば各 $\arctan(\quad)$ の級数は項数を2倍取らねばならない。このアルゴリズムでは1項取ることにより一定のペースで(たとえば2桁ずつという風に)精度が上がるからだ。さらに、計算桁数を2倍にすれば足し算などの計算にも2倍の時間がかかる。トータルでは4倍時間がかかることになる。

ここでひとつの限界が見えてきた。どんなにコンピュータの性能が上がっても、桁数をちょっと多くすれば、計算時間はうなぎのぼり。事実、大型機の π 計算競争でも、80年代初めに200万桁の π を100時間以上も計算したあたりで袋小路に入ってしまった。

- 6) 正統的なドイツ語の読み方では「ライプニッツ」でいいのだが、最近のドイツではどうも「ライプニッツ」という読み方が一般的であるらしい。ということを見事に論じた文章をこの前読んだ。
7) だいたい 10^{10000} (もはや数えようもないが)項の和を取らねばならない。こういうのを天文学的数字というのだろう。

反復法アルゴリズム

まずはなにもいわずにリスト5を実行してみよう。よくわからないが、いつの間にか π ができています。

実はこれは、この5年ほどの間、円周率の計算の記録を塗り変えている、まったく新しい計算方式なのである。はっきりいって、僕らのような凡人には、この新しい方式の理論はまったくといっていいほどわからない。これを理解するためには、いや、この理論はまったくわからないものなんだということを悟るためには、ひとりの天才⁸⁾の話をする必要があるだろう。

彼の名はラマヌジャン(Ramanujan)という。なんとなく耳慣れない名だが、彼はインド人の数学者である。多くの天才がそうであるように、小さい頃からとび抜けた能力を発揮しだし、独力で数人の人間が一生かかってもなしえないような仕事をし、そして不幸にも若くして亡くなったのであった。そう、ラマヌジャンは32歳の若さでこ

の世を去った。ふつうの人間は、32歳までにどれほどの仕事ができるだろうか。それを考えると、彼の偉大さがわかろうというものだ。さらに、これもかなり驚かされることだが、彼は正規の教育をほとんど受けていないのだ。

彼が短い生涯を捧げて研究した内容からは多くの数学的発見が生まれたが、そのなかのひとつとして、最近になって計算機のために適した π の反復計算法アルゴリズムが導き出された。その理屈はとても僕ごとに理解できるようなやさしいものではない⁹⁾ので、詳細を述べることはできないが、とにかく表3に挙げたようなごく簡単な計算の繰り返しで π を得ることができるのである。ほかにもいっぱい公式はあるが、手頃なのを3つ選んできた。

繰り返すごとに精度が上がっていくのだが、その上がり方がまた凄い。先ほどの $\arctan(\quad)$ の級数がどんなに速く収束しても、これにはてんで歯が立たない。残念ながら、そのうまみはリスト5では味わえない。1万桁、10万桁という、ふつうでは考えられ

表3 反復法アルゴリズムによる π の算出

$$(1) \quad a_0=1, \quad b_0=\frac{1}{\sqrt{2}}, \quad t_0=\frac{1}{4}, \quad x_0=1$$

十分な精度になるまで

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{n+1} = \frac{a_n + b_n}{2}, \quad b_{n+1} = \sqrt{a_n \cdot b_n} \\ t_{n+1} = t_n - x_n(a_n - a_{n+1})^2, \quad x_{n+1} = 2x_n \end{array} \right\}$$

を繰り返す。

$$P_n = \frac{(a_n + b_n)^2}{4t_n}$$

$$\left\{ \begin{array}{ll} P_n \text{ と } \pi \text{ が一致する桁数} \\ n=0 & 0 \text{ 桁} \\ 1 & 2 \\ 2 & 4 \\ 3 & 10 \\ \vdots & \vdots \end{array} \right.$$

$$(2) \quad y_0 = \sqrt{2} - 1, \quad \alpha_0 = 6 - 4\sqrt{2}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} y_{n+1} = \frac{1 - \sqrt{1 - y_n^2}}{1 + \sqrt{1 - y_n^2}} \\ \alpha_{n+1} = (1 + y_{n+1})^2 \cdot \alpha_n - 2^{n+1} \cdot y_{n+1} \end{array} \right\}$$

$$P_n = \frac{1}{\alpha_n}$$

$$\left\{ \begin{array}{ll} n=0 & 0 \text{ 桁} \\ 1 & 0 \\ 2 & 3 \\ 3 & 8 \\ 4 & 19 \\ \vdots & \vdots \end{array} \right.$$

$$(3) \quad y_0 = \sqrt{2} - 1, \quad \alpha_0 = 6 - 4\sqrt{2}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} y_{n+1} = \frac{1 - \sqrt[4]{1 - y_n^4}}{1 + \sqrt[4]{1 - y_n^4}} \\ \alpha_{n+1} = (1 + y_{n+1})^4 \cdot \alpha_n - 2^{2n+3} \cdot y_{n+1} (1 + y_{n+1} + y_{n+1}^2) \end{array} \right\}$$

$$P_n = \frac{1}{\alpha_n}$$

$$\left\{ \begin{array}{ll} n=0 & 0 \text{ 桁} \\ 1 & 8 \\ 2 & 41 \\ 3 & 171 \\ 4 & 694 \\ \vdots & \vdots \end{array} \right.$$

リスト5 反復法による π の計算

```
10 /* calculation of pi (4)
20 /* repetition algorithm
30 /*
40 float lim=1E-013#
50 pi_1()
60 print: /*print
70 pi_2()
80 print: /*print
90 pi_3()
100 end
110 /* part 1
120 func pi_1()
130 float An, An1, Bn, Bn1, Tn, Tn1, Xn, Xn1, P, differ
140 int n=0
150 An=1: Bn=1#/sqrt(2#): Tn=1/4#: Xn=1#: P=pow(An+Bn,2#)/(4#*Tn)
160 repeat
170 /*print using " A#=#.##### B#=#.#####"; n, An, n, Bn;
180 /*print using " T#=#.##### X#=#"; n, Tn, n, Xn
190 print using "p#=#.#####"; n, P: print
200 An1=(An+Bn)/2#: Bn1=sqrt(An*Bn)
210 Tn1=Tn-Xn*pow(An-An1,2#): Xn1=2#*Xn
220 P=pow(An1,2#)/Tn1
230 differ=An-Bn: An=An1: Bn=Bn1: Tn=Tn1: Xn=Xn1: n=n+1
240 until differ<lim
250 return()
260 endfunc
270 /* part 2
280 func pi_2()
290 float Yn, Yn1, An, An1, P, differ
300 int n=0
310 Yn=1#/sqrt(2#): An=1#/2#: P=1#/An
320 repeat
330 /*print using " Y#=#.##### A#=#.#####"; n, Yn, n, An
340 print using "p#=#.#####"; n, P: print
350 Yn1=(1-sqrt(1-pow(Yn,2#)))/(1+sqrt(1-pow(Yn,2#)))
360 An1=pow(1+Yn1,2#)*An-pow(2#,n+1#)*Yn1
370 differ=abs(pi()-P)
380 P=1#/An1
390 Yn=Yn1: An=An1: n=n+1
400 until differ<lim
410 return()
420 endfunc
430 /* part 3
440 func pi_3()
450 float Yn, Yn1, An, An1, P, differ
460 int n=0
470 Yn=sqrt(2#)-1: An=6#-4#*sqrt(2#): P=1#/An
480 repeat
490 /*print using " Y#=#.##### A#=#.#####"; n, Yn, n, An
500 print using "p#=#.#####"; n, P: print
510 Yn1=(1-pow(1-pow(Yn,4#),1#/4#))/(1+pow(1-pow(Yn,4#),1#/4#))
520 An1=pow(1+Yn1,4#)*An-pow(2#,2#*n+3#)*Yn1*(1+Yn1+pow(Yn1,2#))
530 differ=abs(pi()-P)
540 P=1#/An1
550 Yn=Yn1: An=An1: n=n+1
560 until differ<lim
570 return()
580 endfunc
590 /*
```

ないような途方もないレベルになってこそ、この方法はパワーを発揮するのである。必要となる精度を得るまでループの中を繰り返し回るのだが、1回ループを回るごとに π の真の値と一致する桁数が2倍、または4倍と、まさに指数関数的な勢いで伸びていくのである。これが、逆正接関数の無限級数による方式だと、1項を計算して加算しても、精度はせいぜい2~4桁ずつしか上がっていかない。今年2億桁の記録を樹立したのは、表3(3)のアルゴリズムなのだが、そのループ回数はたったの14回だという。

ということは、2億桁の数をいくつか格納するだけのメモリと、2億桁の数の足し算、引き算、掛け算、割り算、それに平方根の算出を高速で行えるプログラムさえあれば、あとはリスト5に載せたような命令を並べるだけで、好きなだけ π の値が求められる。そう、プログラムさえあれば。かの計算に使われたプログラムはいうまでもないが、2億桁などという現実とは遠く離れた数を計算するものだから(打ち出すとプリンタ用紙40箱必要)、その計算量も手法も想像を絶するというほどではないにしても、並みのものではない。僕らが小学校で習ったような掛け算、割り算のやり方はわかりやすい半面、計算機のアルゴリズムとして使うには効率が悪すぎるのである。

そこで「現時点ではもっとも効率のいいやり方」というやつを調べてはみたのだが、スピードを極限まで追求するやり方だけにパソコンにはちと荷が重いようだ。結局そのやり方を実行することを僕は断念したのだ。なにしろ億(少なくとも万)の桁に達する計算である。はっきりいって、非常に難しいが、そのわりに、円周率を計算する以外にはほとんど使い道がない。それで、なんだかばかばかしくなってきた、というのもある。X68000のメモリがちょっとくらい広いといっても、10万桁計算できればいい

ほうであらう。その高速の掛け算には大量の浮動小数点演算が必要なので(61ページを参照)、コプロセッサもなしに無謀な戦いを挑んで、かえって遅くなってしまった、というのではいただけない。実際、10万桁くらいだったら速いアルゴリズムを使って得する分よりも、浮動小数点演算をして損する分のほうが大きく響いてくるであろう。真面目に、地道に、小学生の真似をしたほうが結局は速いということもありうる。急がば回れ、まるでウサギとカメのお話のようだ。教訓めいてるなあ。

多桁演算への道程

このままではあんまりなので、せめてカメさんになって地道に計算するプログラムを作ってみた。まず最初にお断りしておくが、このプログラムは実用的かどうかという点ではまったく使いものにならない。多桁演算サブルーチンというよりは、筆算シミュレーションといったほうがいいくらい

のプログラムの集まりにすぎない。まあ多倍精度の数を扱うための1ステップ、試み程度のものだと思っていただきたい。

まず、ここで扱っている数は、

- 1) 10進数
- 2) 正の数
- 3) 固定小数点

という、かなり手抜きなものだ。このフォーマットのいけないのは、

- 1) コンピュータは10進数が苦手。16進数か、せめて2進数にしないと遅くてしょうがない

- 2) 正の数だけでなくかができるの? 小学生じゃないんだから

- 3) 扱える数の範囲が事実上限定されてしまう。あまり大きな数は扱えない

といったところだろう。どこかいいたいところがあるかといえば、

- 1) わかりやすい

この一点に尽きる。わかりやすいというのは、どんなデメリットにも勝るメリットなのだ。もっともそれは、プログラマにとつ

リスト6 多桁 π 計算(反復法)

```

1: /*          π の計算 (反復法)          */
2: /*          */
3: /*          */
4:
5:
6:
7: #define      WORD      short          /* 4 桁 = 1 ワード          */
8:
9: #define      NUMB      32              /* 桁数 (バイト単位)        */
10: #define      NUMW      NUMB/2         /* 桁数 (ワード単位)        */
11:
12: #define      CARDINAL   10000         /* 基数                      */
13:
14: #define      MULDEPTH   (NUMW/2+1)    /* 掛け算の深さ            */
15: #define      DIVLENGTH  NUMW*2        /* 割り算用ワークのサイズ   */
16: #define      SQRLENGTH  NUMW*2        /* 平方根用ワークのサイズ   */
17: #define      DUM        8             /* データ保護のための隙間  */
18:
19:
20: void          add( WORD*, WORD*, WORD*, int );
21: void          sub( WORD*, WORD*, WORD*, int );
22: void          mul( WORD*, WORD*, WORD*, int );
23: void          mull( WORD*, WORD*, int, int );
24: void          div( WORD*, WORD*, WORD*, int );
25: void          sqrt( WORD*, WORD*, int );
26: int           sqrtl( WORD );
27: void          wkclr( WORD*, int );
28: void          copy( WORD*, WORD*, int );
29: int           cmp( WORD*, WORD*, int );
30: void          prt( WORD*, int );
31:
32:
33: WORD          dummy0[DUM], mulwk[MULDEPTH*2], dummy1[DUM], divwk[DIVLENGTH],
34:              dummy2[DUM], sqrwk0[SQRLENGTH], dummy3[DUM], sqrwk1[SQRLENGTH],
35:              dummy4[DUM], sqrwk2[SQRLENGTH], dummy5[DUM], sqrwk3[SQRLENGTH],
36:              dummy6[DUM], sqrwk4[SQRLENGTH], dummy7[DUM];
37:
38:
39:
40: WORD          d0[DUM], Ak0[NUMW*2], d1[DUM], Ak1[NUMW*2],
41:              d2[DUM], Yk0[NUMW*2], d3[DUM], Yk1[NUMW*2],
42:              d4[DUM], Wk0[NUMW*2], d5[DUM], Wk1[NUMW*2],
43:              d6[DUM], Wk2[NUMW*2], d7[DUM], Wk3[NUMW*2],
44:              d8[DUM], One[NUMW*2], d9[DUM], Six[NUMW*2],
45:              da[DUM], Rt2[NUMW*2], db[DUM], PI[NUMW*2],
46:              dc[DUM];
47:
48: void          main()
49: {
50:     WORD      i, m=8;
51:
52:     wkclr( One, NUMW*2 );
53:     One[0]=1;
54:     wkclr( Six, NUMW*2 );
55:     Six[0]=6;
56:     wkclr( Wk0, NUMW*2 );
57:     Wk0[0]=2;
58:     sqrt( Rt2, Wk0, NUMW*2 );
59:
60:     wkclr( Ak0, NUMW*2 );
61:     wkclr( Yk0, NUMW*2 );
62:     wkclr( Wk0, NUMW*2 );
63:     wkclr( Wk1, NUMW*2 );
64:     wkclr( Wk2, NUMW*2 );

```

- 8) 僕は「天才」などという表現は減多に使うものではないと思っているが、確かにこの世には、天才の名に恥じない、凡人には到底理解できないような人間がたまに現れるのだ。
- 9) かなり難しい理論だというのに、ラマヌジャンはそれをほとんど直感的に見抜いた。しかし見抜いた時点で十分に納得して考えるのをやめてしまい、それ以上の形式的な証明を一切していない。彼にとってその必要はなかったのだ。彼はまた、研究成果をノートに書き記したのだが、その中身にしても、ごく簡単な注釈が添えてあればまいいほうで、ほとんどは結果の公式だけ、しかも自己流の表記をしていた。それらはのちの数学者たちをひどく悩ませ、ノートの解読と証明にはかなり手間取ったということだ。

てだけのことだが。使う側はたぶんプログラマのワガママなんか聞いてやってくれないだろう。そう、使い勝手が悪いということは、どんなメリットにも勝るデメリットなのだから。

本題に戻るが、ここで扱う数は正確にいうと10進数ではない。むしろ1万進数だ。10進数を4桁ずつ区切って、それを1桁のようなものと見ている。この4桁を、以後「ワード」という単位で呼ぶことにしよう。

固定小数点と書いたが、整数部は1ワード。あとはみんな小数部。あまり大きな数は扱えない。うすうす気づいた人もいるだろうが、 π の計算に必要な範囲(これはBASICプログラムですでに確かめてある)をカバーし、かつそれ以上は扱えないようになっている。ちょっと面倒なプログラムを作るときは、必要最小限しか作らないほうがいい。「どんな数にも通用するルーチンを作るんだ」などと意気込んだら、必ずハマる。事実、この手抜きプログラムでさえも僕はかなり悩まされた。

このプログラムでは、四則演算(加算、減算、乗算、除算)と平方根の計算を行うサブルーチンを使って、 π を反復法アルゴリズムで計算している。3番目に紹介したやり方がいちばん効率がよさそうなので、それを使っている。

使用言語はC。アセンブラは使いたくないし、しかし速さもほしい、できれば高級言語が、となれば答えはひとつだが、理由はほかにもある。このプログラムでは、しばしばワークエリアからわざとはみ出して計算することがあり、そのときに、配列の添え字のチェックがあまい、というかチェックをしないCだと非常に助かる。ここではCの欠点を逆手に取っているわけで、非常に愉快である。

気になるスピードの点だが、この節の初めに書いたとおり、結論からいって使いものにならない。おそらく1万桁程度だったら、マシン語で書いた $\arctan()$ を使うプログラムのほうが数百倍も速い。なかでも特に遅いのが平方根だ。かなり複雑な処理をしているので、バカみたい遅い。やはり去年、反復法で π を出そうとした(こちらの試みは、現在中断状態)ときに作った、マシン語の平方根のプログラムがあるのだが、そいつの、ざっと100倍の時間がかかっている。いくらコンパイラとはいっても、やはりまだまだMPUの力を限界までは引っ張り出せないようだ。もっとも、限界まで引っ張り出したとしても、1万桁程度では、最適化した $\arctan()$ 専用のプログラムのス

```

64:      wklr( Wk3, NUMW+2 );
65:      mul( Wk1, Rt2, 4, NUMW+2 );
66:      sub( Ak0, Six, Wk1, NUMW+2 );
67:      sub( Yk0, Rt2, One, NUMW+2 );
68:
69:      i=0;
70:      for ( ;; ) {
71:
72:      /*      printf( "  a%.1d=", i ); prt( Ak0, NUMW );*/
73:      /*      printf( "  y%.1d=", i ); prt( Yk0, NUMW );*/
74:          div( PI, One, Ak0, NUMW+2 );
75:          printf( "PI=" ); prt( PI, NUMW-1 );
76:
77:
78:          mul( Wk0, Yk0, Yk0, NUMW+2 );
79:          mul( Wk1, Wk0, Wk0, NUMW+2 );
80:          sub( Wk0, One, Wk1, NUMW );
81:          sqrt( Wk1, Wk0, NUMW+2 );
82:          sqrt( Wk0, Wk1, NUMW+2 );
83:
84:          sub( Wk2, One, Wk0, NUMW );
85:          add( Wk1, One, Wk0, NUMW );
86:
87:          div( Yk1, Wk2, Wk1, NUMW );
88:
89:
90:          add( Wk0, One, Yk1, NUMW );
91:          mul( Wk1, Wk0, Wk0, NUMW+2 );
92:          mul( Wk2, Wk1, Wk1, NUMW+2 );
93:          mul( Wk3, Ak0, Wk2, NUMW+2 );
94:
95:          mul( Wk1, Wk0, Yk1, NUMW+2 );
96:          add( Wk2, Wk1, One, NUMW );
97:          mul( Wk1, Wk2, Yk1, NUMW+2 );
98:          mul( Wk2, Wk1, m, NUMW+2 );
99:          m *= 4;
100:
101:
102:          sub( Ak1, Wk3, Wk2, NUMW );
103:
104:          copy( Ak0, Ak1, NUMW+2 );
105:          copy( Yk0, Yk1, NUMW+2 );
106:
107:          i++;
108:      }
109:      return;
110: }
111:
112:
113:
114:
115: /*      演算サブルーチン      */
116: /*      固定小数点・正数専用      */
117:
118:
119: void      add( n, n1, n2, l )      /* 足し算      */
120: WORD      *n, *n1, *n2;          /* n=n1+n2      */
121: int      l;
122: {
123:     int      i, m, carry=0;
124:
125:     for ( i=l-1; i>=0; i-- ) {
126:         m=n1[i]+n2[i]+carry;
127:         if ( m>=CARDINAL ) {      /* 桁上げ      */
128:             carry=1;
129:             m -= CARDINAL;
130:         } else carry=0;
131:         n[i]=m;
132:     }
133:     /* オーバーフローは無視      */
134:
135: }
136:
137:
138: void      sub( n, n1, n2, l )      /* 引き算      */
139: WORD      *n, *n1, *n2;          /* n=n1-n2 (但し n1>n2) */
140: int      l;
141: {
142:     int      i, m, carry=0;
143:
144:     for ( i=l-1; i>=0; i-- ) {
145:         m=n1[i]-n2[i]-carry;
146:         if ( m<0 ) {      /* 桁下げ      */
147:             carry=-1;
148:             m += CARDINAL;
149:         } else carry=0;
150:         n[i]=m;
151:     }
152:
153:     return;
154: }
155:
156:
157: void      mul( n, n1, n2, l )      /* 掛け算      */
158: WORD      *n, *n1, *n2;          /* n=n1*n2      */
159: int      l;
160: {
161:     int      i, m;
162:
163:     wklr( n, l );
164:     for ( i=l-1; i>=0; i-- ) {
165:         mul( mulwk+1, n1, n2[i], l+2-i );
166:         add( n+i-1, n+i-1, mulwk, l+3-i );
167:     }
168:     /* オーバーフローは無視      */
169:
170:     return;
171: }
172:
173: void      mull( n, n1, k, l )      /* 1桁の数との掛け算      */
174: WORD      *n, *n1;              /* n=n1*k      */
175: int      k, l;
176: {
177:     int      i, m, carry=0;

```

ピードにはとてもじゃないが追いつけない。100万桁、1000万桁といったバカでかい数にならないと、つまりループをかけた効果が本当に表れるときまでは、おそらくもとは取れまい。この最低条件をクリアするのは、パソコンには荷が重いだろう。

プログラムの解説はあまりする気がしない。足し算、引き算、掛け算はまあ当たり前の手順をふんでいるが、割り算や平方根は本当に面倒なので、今思い出だけでもざっとする。そうそう、計算桁数は、プリプロセッサのNUMBで指定する。10進で(NUMB×2)桁の計算をすることになる。

まあとにかく走らせてみよう。PI=と書かれた後ろの数字が、しだいに π に近づいていくのがわかるだろうか。といっても、ふつうの人は、 π の値をせいぜい5~6桁しか知らないだろうから、まるで無意味な数字に見えるかもしれない。 π の値が変わらなくなったときに、おおむねいい精度で出ていると判断してほしい。というのは、掛け算や割り算をする桁数は限られているからだ。たとえば π を100桁求めようと思ったら、途中の計算で使う値の精度は、それより少し深く、たとえば104桁とか、108桁とか取らなくては、最後の桁あたりで誤差が出てしまう。

さっきカメさんなどといったが、実はタコさんだったようだ。もうちょっとましなプログラムを組みたかったのだが。まあそれでも基本的なところは教えたつもりだから、我と思わん方は10万桁でも100万桁でもやってほしい。

最後に

結局、円周率なんて、茶筒でも持ってきて、巻尺で測ればいいんだ、と逃げてこの話を終わることにしよう。完全な茶筒と正確な巻尺があれば、たった1回の割り算で π を求めることができるのだ。円周率はハマると本当に恐ろしい。僕は深入りしたくない。それにしても、今回はやたら小学生の昔を思い出したような気分だ。今だっただごく当たり前に、なかば無意識にできる計算も、あの頃はウンウンうなりながらやっていたのだ。そしてそれは、コンピュータにやらせても同じだった。

参考文献

金田康正, 「円周率の計算—世界記録を更新中」,
UP174号, 東京大学出版会
J. M. ボールウェイン/P. B. ボールウェイン,
「天才数学者ラマヌジャンと π 」, サイエンス,
1988. 4.

```

178:
179: for ( i=1-l; i>=-1; i-- ) {
180:     m=n1[i]*k+carry;
181:     if ( m>CARDINAL ) {
182:         carry=m/CARDINAL;
183:         m %= CARDINAL;
184:     } else carry=0;
185:     n[i]=m;
186: }
187:
188: return;
189: }
190:
191: void div( n, n1, n2, l )
192: WORD
193: *n, *n1, *n2;
194: int
195: l;
196:
197: int i, i1, l1, m;
198: double m1, m2;
199:
200: copy( divwk, n1, l );
201: n1=divwk;
202: l1=l+1;
203: for ( ;; ) {
204:     if ( n1[0]==0 ) {
205:         n[0]=0;
206:         n++;
207:         n1++;
208:         l1--;
209:     } else break;
210: }
211: for ( ;; ) {
212:     if ( n2[0]==0 ) {
213:         n--;
214:         n2++;
215:     } else break;
216: }
217: m2=(double)n2[0]*CARDINAL+(double)n2[l1;
218: n1=(double)n1[0]*CARDINAL+(double)n1[l1;
219: for ( i=0; i<l1; i++ ) {
220:     m=n1/m2-1;
221:     if ( m>0 ) {
222:         mul1( mulwk+1, n2, m, l1 );
223:         sub( n1+i-1, n1+i-1, mulwk, l1-i+1 );
224:     }
225:     if ( m>0 ) {
226:         if ( cmp( n1+i-1, n2-1, l1-i+1 )>=0 ) {
227:             sub( n1+i-1, n1+i-1, n2-1, l1-i+1 );
228:             m++;
229:         }
230:         n[i]=m;
231:     }
232:     m1=((double)n1[i]*CARDINAL+(double)n1[i+1])*CARDINAL+(double)n1[i+2];
233: }
234: return;
235: }
236:
237: void sqrt( n, n1, l )
238: WORD
239: *n, *n1;
240: int
241: l;
242: {
243:     int m, i, falsemin, truemax;
244:
245:     wkclr( sqrwk0, l*2 );
246:     wkclr( sqrwk2, l );
247:     wkclr( sqrwk4, l );
248:     m=sqrt1( n1[0] );
249:     sqrwk0[0] = n1[0]-m*m;
250:     n[0]=m;
251:     sqrwk2[0]=m*2;
252:     for ( i=1; i<l; i++ ) {
253:         sqrwk0[i*2-1]=n1[i*2-1];
254:         sqrwk0[i*2]=n1[i*2];
255:         copy( sqrwk1, sqrwk0, i*2+1 );
256:         if ( i==1 && m==0 ) falsemin=9999; else {
257:             div( sqrwk3, sqrwk1+i-1, sqrwk2-1, i+2 );
258:             falsemin=sqrwk3[0]+1;
259:         }
260:         sqrwk4[i-1]=1;
261:         add( sqrwk2, sqrwk2, sqrwk4, i+2 );
262:         div( sqrwk3, sqrwk1+i-1, sqrwk2-1, i+2 );
263:         truemax=sqrwk3[0];
264:         sub( sqrwk2, sqrwk2, sqrwk4, i+2 );
265:         sqrwk4[i-1]=0;
266:         while ( falsemin>(truemax+1) ) {
267:             m=(falsemin+truemax)/2;
268:             sqrwk2[i]=m;
269:             mul1( sqrwk3, sqrwk2-1, m, i+2 );
270:             if ( cmp( sqrwk0+i-1, sqrwk3, i+2 )<0 )
271:                 falsemin=m;
272:             else truemax=m;
273:         }
274:         m=truemax;
275:         sqrwk2[i]=m;
276:         mul1( sqrwk3, sqrwk2-1, m, i+2 );
277:         sub( sqrwk0+i-2, sqrwk0+i-2, sqrwk3-1, i+3 );
278:         n[i]=m;
279:         sqrwk4[i]=m;
280:         add( sqrwk2, sqrwk2, sqrwk4, i+1 );
281:         sqrwk4[i]=0;
282:     }
283:
284: return;
285: }
286:
287: int sqrt1( n )
288: WORD
289: n;
290: {
291:     int i=1, j=1;

```

乱数シミュレーションと π

本文では紹介しなかったが、ほかに π を出すやり方はたくさんある。それだけ π にとりつかれた人が多いということであろう。ここでは、そのなかでもいちばん有名なモンテカルロ法(Monte Carlo method)を紹介しよう。

モンテカルロ法は、ご存じフォン・ノイマン(J. von Neumann)らが提唱した方法で、

「決定論的な数学的問題の解決に乱数を用いること」

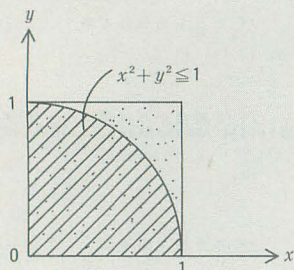
と定義づけられている。

これはコンピュータなしにはまず考えられない方法である。 π の計算を例に取ってみよう。

図3のような4分の1円を考える。四角い範囲の中に、乱数を使って、点を山ほど打つ。すると、円の中に入った点の数は、理論的には4分の1円の面積、つまり $\pi/4$ になる。少なくともそれに近づく。

あまり好きなやり方ではないし、バカバカしいほど簡単だったのでプログラムはしなかったが、やりたい人はやってみるといい。はっきりいって、これは本文で紹介したどんな方法よりも効率が悪い。正確な乱数の扱いにくさについては華門氏の原稿を見てほしい。

図3 モンテカルロ法



$x = \text{rnd}()$

$y = \text{rnd}()$

$x^2 + y^2 \leq 1$ なら円の中

(円内の点の数)
(打った点の数) は $\frac{\pi}{4}$ に近づく。

```
292:
293:
294:         if ( n==0 ) return(0);
295:         for (;;) {
296:             n -= i;
297:             i += 2;
298:             if ( i>n ) break;
299:             j++;
300:         }
301:         return(j);
302:
303:
304: void wkclr( n, l )
305: WORD
306: int
307: {
308:     int i;
309:
310:     for ( i=0; i<l; i++ ) n[i]=0;
311:
312:     return;
313: }
314:
315: void copy( n, n1, l )
316: WORD
317: *n, *n1;
318: int
319: {
320:     int i;
321:
322:     for ( i=0; i<l; i++ ) n[i]=n1[i];
323:
324:     return;
325: }
326:
327: int cmp( n1, n2, l )
328: WORD
329: *n1, *n2;
330: int
331: {
332:     int i, s=0;
333:
334:     for ( i=0; i<l; i++ ) {
335:         if ( n1[i]>n2[i] ) {
336:             s=1;
337:             break;
338:         }
339:         if ( n1[i]<n2[i] ) {
340:             s=-1;
341:             break;
342:         }
343:     }
344:     return( s );
345: }
346:
347:
348: void prt( n1, l )
349: WORD
350: *n1;
351: int
352: {
353:     int i;
354:
355:     printf( "%.4d.", n1[0] );
356:     for ( i=1; i<l; i++ )
357:         printf( "%.4d ", n1[i] );
358:     printf( "\n" );
359:
360:     return;
361: }
```

/* $\Sigma (2n-1)=n^2$ を利用 */

/* ワークエリアをクリア */

/* コピー */

/* 大小比較
/* sign(n1-n2) */

大型機の掛け算方法

音声サンプリングをする人なら聞いたことのある言葉かもしれないが、フーリエ変換の応用である。概念だけでも説明しておこう。

n 桁の2つの数を掛けあわせる場合を考えてみよう。

$a_{2n} a_{2n-1} \dots a_{n+2} a_{n+1} a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1$

$b_{2n} b_{2n-1} \dots b_{n+2} b_{n+1} b_n b_{n-1} \dots b_2 b_1$

掛け算をすると桁数が2倍になることを考えて、上から n 桁が0になっている2桁の数を用意しよう。

その掛けようとする数の1桁1桁を、別々のデータと見なして、フーリエ変換を掛ける。すると、次のような数列が2つ得られる。

$a'_{2n}, a'_{2n-1}, \dots, a'_{n+2}, a'_{n+1}, a'_n, a'_{n-1}, \dots, a'_2, a'_1$

$b'_{2n}, b'_{2n-1}, \dots, b'_{n+2}, b'_{n+1}, b'_n, b'_{n-1}, \dots, b'_2, b'_1$

掛け算には、同じ添え字のついた項どうしを掛ければよい。すなわち、

$c'_{2n} = a'_{2n} \times b'_{2n}$

$c'_{2n-1} = a'_{2n-1} \times b'_{2n-1}$

\vdots

というぐあいによればよい。こうして次の数列を得る。

$c'_{2n}, c'_{2n-1}, \dots, c'_{n+2}, c'_{n+1}, c'_n, c'_{n-1}, \dots, c'_2, c'_1$

最後にこの数列をフーリエ変換してやる。ちょっとそのデータを見れば、

$c_{2n} c_{2n-1} \dots c_{n+2} c_{n+1} c_n c_{n-1} \dots c_2 c_1$

が出てくる。これが求める積である。

気づいている人もいるだろうが、「フーリエ変換をかける」だとか、「フー

ーリエ逆変換してやる」だとか、「ちょっとデータをいじれば」だとか、曖昧な書き方をしているところがある。ここが浮動小数点の演算をしこたま使うところで、僕はここで投げ出したのだ(申し訳ない)。

さて、このやり方のどこが有利かというと、掛け算が $2n$ 回ですんでいるところである。実際はフーリエ変換でも少し掛け算を使っているが、それでもふつうの掛け算に比べ、はるかに手間は少ない。ふつうの掛け算は n の2乗に比例した数の手間がかかる。フーリエ変換を使えば、 n に比例するだけで済む。もちろん、変換や逆変換にかかる時間を考えると、桁数が少ないうちはかえって遅いが、 n が万だとか億といったオーダーに達すると、極端に速くなるのは想像にかたくない。誰だって、1度や2度、次のような計算をしたことはないだろうか。足し算と同じつもりで、縦に掛けるのである。昔は、どうしてこれが間違っているのか不思議に思ったが。

誤)	132	正)	132
	$\times 534$		$\times 534$
	598		528
			396
			660
			70488

これですんだら本当にいいのに、と思いながら一所懸命に右のようなやり方を練習したのだろう。フーリエ変換を使えば、ちょうど左のようなカンジになるのである。かなり重宝だと思うのだが。

超応用グラフィック 歪められた光

レイトレーシングでも数値演算は必修科目ですが、ここではちょっと道を踏み外して、空想の重力場が目の前にあったらと考えてみましょう。曲がる光をシミュレートできるなんてコンピュータグラフィックならではの楽しみだと思いませんか？

Kuwano Masahiko

栗野 雅彦

曲がる光を見てみたい

それは、特にすることもなくぼんやりと
 電脳倶楽部のユーティリティで遊んでいた
 とき頭のなかに浮かんだ疑問から始まった。
 「物体の周りでは空間が歪んでいるため、
 光も曲がって進むと、どこかで聞いたこと
 がある。それなら思い切り重い星のそば
 を通る光はとんでもなく曲がるのだろう。
 極端な話、ブラックホールがあると、その
 周囲では恐ろしいほどねじ曲げられるはず
 だ。あの壁のポスター（エリア88だつたり
 する）と俺の間に超コンパクトのブラック
 ホール（そんなものがあるかどうかは別に
 して）を置いたとすると、きっと、とん
 でもなく歪んで見えるはずだ。……」

ここで、電脳倶楽部とはサヨナラして、
 原稿用紙と鉛筆とナイフ、コンパス、そして
 手持ちの物理っぽい本を引っ張り出す。確
 か、空間が歪むとか光が曲がって進むなん
 ていうのは一般相対性理論の本では列車の
 時計が遅れるのと同じくらいポピュラーな
 話題として取り上げられているはず。曲が
 り方の式くらいはどこかに載っているだろ
 うと、あちこちページをめくってみた。

残念ながら、手にした本のどれもが重力
 の影響で光が曲がることや、1919年の日食
 時に太陽のそばに見える星の位置のずれが、
 一般相対性理論から導かれる結果とよく一
 致したということには触れているのだが、
 それでは具体的に曲がり方がどのような式
 で表されるのかについては「この曲がりを
 計算する式は難解であるが……」くらいで
 すつと逃げられてしまい、いきなり、

$$\theta = 4GM/(RC^2)$$

という式が出てきてしまうのである。

この式ではGは重力定数、Mは星の重さ、
 Cは光速、Rは光がその星にもっとも接
 近したときの星の中心からの距離となっ
 ているのだが、考えてみると、重力は局所的
 に働くものではないのだから、光は一気に
 カックンと曲がるのではなく、グニュグニ
 ュと曲がっていくはずである。それを、

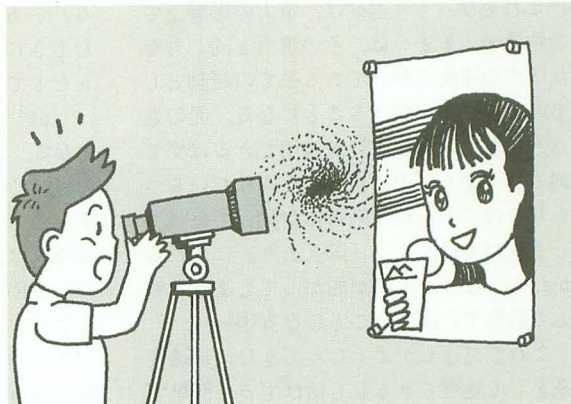
このような式で表しているとい
 うことはこの式が、光は星のす
 ぐそばにくるまでは直進すると
 仮定しているということにほか
 ならない。

つまり、この式が成り立つの
 はごく近くまで来ないと相対論
 的な効果が現れない軽めの星の
 場合であり、ほんの少ししか曲
 がらない場合に限定されるので
 ある。私が望んでいるのは思い
 っきり光が曲がる姿なのである
 から、恐らく先ほどの半径に反比例するよ
 うな曲がり方の式は適用できそうにない。
 試しに本屋もうろついてみたが、かんばし
 い成果は上がらなかった。

手元の本でも本屋で探した本でもはっき
 りしない、となれば自分で考えるより仕方
 がない。ニュートン力学にどっぷりと漬か
 った脳味噌をねじきれるほど絞りながらそ
 こらじゅうの本をひっくり返して、一週間
 半。部屋じゅう式の計算用紙（Oh! Xの原
 稿用紙の裏だつたりする）で埋めつくし、
 本当に足の踏み場もない状況にしてしまっ
 たあげく、一応それらしい式をでっちあげ、
 その勢いで無理やりプログラムを作っ
 てしまった。

もともと相対論など聞きかじりであるう
 え、周りに確認を求める人間もいないので
 かなり強引で都合のよい仮定を積み重ねて
 しまっている。もともと、曲がる光をシミ
 ュレートしたいという欲求からでっちあげ
 たものなので、実際の相対性理論とは掛け
 離れたものとなっているかもしれない。ち
 なみに、これを読んだ編集のU氏には、ま
 だまだニュートン的な概念に支配された仮
 説だと言われてしまったほどである。

それでも一応、光がねじ曲がる感じは出
 せたとし、出力結果がこれまた予想以上に興
 味深いものになったので、ここで特集の応
 用例としてすべり込ませてもらえることにな
 ったわけだ。現れてくる図形を眺めなが
 ら頭を抱え、首の筋を遠えるくらいひねる
 ような楽しみ方なら十分にできるだろうと



思う。

言語としてはX-BASICを使ったが、た
 かだか70行程度のプログラムであるから他
 の言語で書き直すこともそれほど難しくは
 ないだろう。

SFノリで仮説を作る

なんともよくわからないことだらけの相
 対論で、重力による空間の歪みを考えてい
 くと、やれ時間の進み方が変わるだの、ロ
 ーレンツ短縮が起こるだのとごちゃごちゃ
 といろいろなことが混ざってきわけがわ
 からなくなる。私もこれにはまってしまい、
 まるまる一週間もの間頭を抱え込んでしま
 った。

で、あれこれと突つついたあげく、たど
 りついたのが「等価原理」である。そうい
 えばそんなものがあつたつくと気づくのが
 相当に遅くなってしまった。等価原理とい
 うのは慣性系の間で考えられていた相対性
 原理を加速度系をも含めた系の間で成り立
 つように拡張するために持ち込まれたもの
 である。

「等価原理」などといかめしい字面であ
 るがその考え方自体はごく単純である。加
 速度系にある物体には、その質量と系の加
 速度とに応じた慣性力が働く。これを系の
 加速度のせいであると考えたのではなく、
 系自体は慣性系なのであるが、その外側に
 重力を及ぼすような星があると考えてもか
 まわないだろうということなのである。

電車に乗ったとき、発車や停車の際に私たちは横方向に結構な力を感じるが、この力を進行方向と平行に働く重力と区別することはできない。また、自由落下する飛行機の中では無重力状態を体験できる。飛行機自体に注目すればこれはまぎれもなく加速度系であり、地球の重力はもちろん働いてはいるのであるが、その中にあるものにとってはなんらかの原因で重力が消し去られてしまったと考えることができる。

これをひっくり返せば、重力の影響下での物体のふるまいは、その重力と同じ力を及ぼす加速度で動いている系での運動として考えることができることになる。光の進み方にもこの等価原理が適用できるはずである。つまり、光は真っ直ぐ進んでいるつもりなのであるが、系自体が動いていってしまうために、光は「置き去り」にされるかたちとなり、進路が曲がってしまうと考えて計算すればよいことになる(図1)。

これで見通しがよくなってきた。加速度系として処理できるなら話はずっと簡単である。まず、星の中心からの距離と、その場所での重力の強さの関係を知る必要がある。このあたりについても、あまり記述がないのであるが、どこを眺めても、

$$f = GMm/R^2$$

Gは重力定数、Mは星の、mはその物体の質量、Rは星の中心からの距離という恒例の、距離の2乗に反比例する式をそのまま適用している例しか見当たらないところを見ると、これをそのまま拝借してかまわなさそうである。

ここで、

$$f = ma \quad (a \text{は加速度})$$

といういつもの式を代入することで、

$$a = GM/R^2$$

となる。つまり、星の中心からの距離Rの位置における物体のふるまいは、GM/R²の加速度が系に働いていると考えて計算す

ればよいことになる。

力まかせに問題を解く

ここまでわかれば、あとは幾何学で攻めていけばよいだろう。

図2に示すように、中心から半径Rのところで、半径と角度φで交わる直線上を光が進んできたとき、この光がΔxだけ進むのにかかる時間はΔx/C(Cは光速)である。一方、加速度aで時間tだけ加速されたときに進む距離は(初速度は0とする)、

$$at^2/2$$

となる。ここで、aにGM/R²を、tに先ほどのΔx/Cを代入し、系が進んでしまう距離、すなわち光が星の側に落ち込む距離ΔRを求めれば、

$$\Delta R = (GM/R^2)(\Delta x/C)^2/2$$

となる。

さて、ここで光はどの程度曲がって進むのであろう。当初の方向にΔxだけ進む間に中心方向にΔRだけ引きずりこまれることになるので、進路は図の平行四辺形の対角線の向きになる。

一方、進む距離は通常の物体なら「加速」されることになるので、進む距離はまさに対角線の長さそのものになるのであるが、ここで相手にしているのは光であるから、光速一定の法則が適用される。いくら引きずりこまれてはいてもΔx/Cの時間ではΔxしか進むことはできない。これと、今度は平行四辺形を半分にした三角形から、このときのθについては、

$$\tan \theta = \Delta R \cos \phi / (\Delta R \cos \phi + \Delta x)$$

が成立することがわかる。現在のBASICにはtanの逆関数としてatanが用意されているのが普通なので、ここから即座にθを求めることができる。

これで、光の曲がる角度は計算できた。

それではこの方向にΔxだけ進めることにしよう。さて次の計算のために、新しい進入角φと、中心からの距離Rを求めておかななくてはならない。これには、先ほどの平行四辺形に半分かかるような形になっている三角形(RとR'を二辺としているもの)を利用するとうまくいきそうである。

まず、新しいR(R'としておく)を求めてしまおう。最初のRを底辺と見たときの頂点から図のように垂線をおろして、図の左半分について三平方の定理を適用すれば、

$$\begin{aligned} R'^2 &= (R - \Delta x \cos(\phi - \theta))^2 + \\ &\quad (\Delta x \cos(\phi - \theta))^2 \\ &= R^2 - 2R \cdot \Delta x \cos(\phi - \theta) + \Delta x^2 \end{aligned}$$

R, R' はいつても正の数だから、ここで両辺の平方根をとって、R'を求めることができる。

つぎに新しいφを求めるわけだが、その下準備として図の円の中心でRとR'のなしている角、γを求めよう。ここに先ほど使った直角三角形を当てはめれば、次の式が成り立つ。

$$R' \cos(\gamma) = \Delta x \cos(\phi - \theta)$$

ここから、

$$\cos(\gamma) = \Delta x \cos(\phi - \theta) / R'$$

さて、ここでcosの逆関数ATANに習うならASINのようなものがあれば、いっぺんにγが求められるのだが、残念ながらX-BASICにはATANしかないので、ASINをATANで表さなくてはならない。

ここで、

$$\begin{aligned} \tan \theta &= \sin \theta / \cos \theta \\ &= \sin \theta / \sqrt{1 - \sin^2 \theta} \end{aligned}$$

から、

$$\text{ASIN}(X) = \text{ATAN}(X / \text{SQR}(1 - X^2))$$

となる。

これでようやくγを求めることができた。ここまでくれば、当初の目的である、次の計算で使うφを求めることは簡単な角の和と差で求めることができるのである。

図1 加速度系と重力の影響の対比

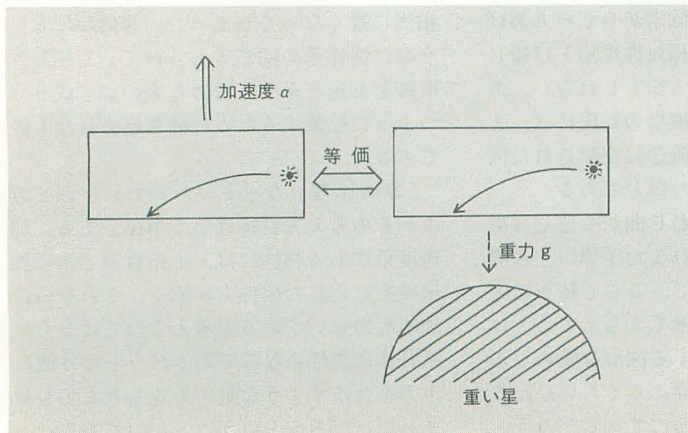
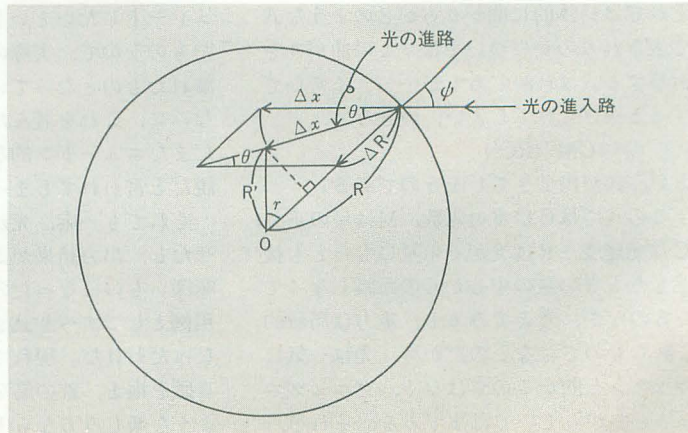


図2 進路計算



$$\psi' = \psi - \theta + \gamma$$

ちなみに新しいRは先ほど行った計算結果から、

$$R' = \sqrt{(R^2 - 2R \cdot \Delta x \cos(\psi - \theta) + \Delta x^2)}$$

となる。

エイヤッでプログラミング

ここまでできれば、プログラムを組んでみるができる。 Δx や θ 、Mなどの値を適当に決めて、あとはジグジグとコンピュータに計算させ続ければ、進路を表示させることができる。私の作ったプログラム(リスト1)では、前方に、タイルのような正方形の集まった図形を、その手前にブラックホールをおいて、それを望遠鏡で覗いたような状態を計算させてみることにした。

走らせると、まず画面の真ん中、ブラックホールを置いたところを中心とする円を描いたあと、右側(視点)から出た光の進みぐあいを計算しながら、その結果が表示される。左の端に、タイルが並んでいると考えてもらいたい。

ひと通り計算が終わると、いよいよ、どのように見えるかの表示に移ることになる。数値演算が多いのでかなり遅いがじっと我慢の子でいるしかない。

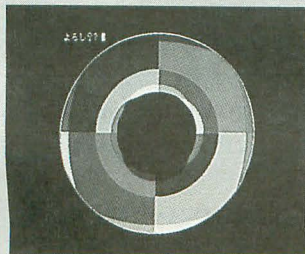
出てきた結果はいかげであったろうか？私は初めて結果を見たとき、思いつ切り首をかしげてしまったのであるが……。

プログラムはもはや解説するほどのものではないだろう。ちょっと触れておくと、

図3 タイルパターンの見え方

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	16

16色に塗り分けられた
タイルパターン



このプログラムではGM/2C²をKという変数で表しており、この値が大きいほど、大袈裟な曲がり方をする。コンピュータであるからいくらか大きな値にすることが可能であるが、面白いのはせいぜい10から20くらいまでで、それ以上になると曲がり方が激しすぎて、わけがわからないだけのものになってしまうのである。

ではまた

これでめでたく完成となったのであるが、なにぶんにも私の勝手な思い込みと、想像ででっち上げた式に基づいているので、ひよっとしたら、というより、ほぼ間違いな

くともないチョンボをしでかしているような気がしなくもない。

さらに付け足すと、本当はブラックホールの近くを通った光は大きな赤方変移を受けるはずだと思うのだが、それをどのようにカラー・パレットコードに変換したらいいのか考え切れなかったのが、今回のプログラムではここまで対応し切れていない。

まあ、それでも光が曲がって進むと、どんなことになるかということを目にすることができたのはなかなか感動的なものがあった。もし、読者のなかで、「相対論ならまかせておけ」という方がおられたら、ぜひともな理論ではどうなっているか教えていただきたい。

リスト1 曲がった光を見るプログラム

```

1000 screen 2,0,1,1
1010 circle(300,200,10,15)
1020 int i,j,x,y
1030 float r
1040 dim int taget(200)
1050 float py
1060 str s
1070 for i=0 to 199
1080   py=bh_cal(atan(i/600#))
1090   if py>0 then {
1100     taget(i)=399-py
1110   } else taget(i)=-8000
1120 next
1130 wipe():cls
1140 circle(200,200,200,15)
1150 for j=0 to 399
1160   for i=0 to 399
1170     r=sqr((i-200)*(i-200)+(j-200)*(j-200))
1180     if r > 199 then continue
1190     if taget(r)=-8000 then continue
1200     x=taget(r)*1#/r*(i-200)+200
1210     y=taget(r)*1#/r*(j-200)+200
1220     pset(i,j,get_col(x,y))
1230   next
1240 next
1250 img_save("BLACKS")
1260 print"ワタシハ . . .":input s
1270 end
1280 /**/
1290 func get_col(x:int,y:int)
1300   if x<0 or x>399 or y<0 or y>399 then return(0)
1310   x=x ¥ 100
1320   y=y ¥ 100
1330   return(((y*4+x) mod 15)+1)
1340 endfunc
1350 /**/
1360 func float bh_cal(P:float)
1370   int i,px,py,nx,ny
1380   int DX
1390   float R,K,DR,RD,tmp
1400   float T,G
1410   float anglesum
1420   /**/
1430   anglesum=0
1440   DX=5
1450   K=10#
1460   R=300#
1470   px=R+300:py=200
1480   for i=0 to 150
1490     DR=K*DX*DX/(R*R)
1500     T=atan(DR*sin(P)/(DX+DR*cos(P)))
1510     RD=sqr(R*R-2*R*DX*cos(P-T)+DX*DX)
1520     if RD < 10 then ny=-1:break
1530     tmp=DX*sin(P-T)/RD
1540     G=atan(tmp/sqr(1-tmp*tmp))
1550     if tmp<0 then G=-G
1560     /***/
1570     P=P-T+G
1580     anglesum=anglesum+G
1590     R=RD
1600     nx=cos(anglesum)*RD+300:ny=sin(anglesum)*RD+200
1610     if nx<0 then ny=(px*ny-py*nx)/(px-nx):line(px,py,nx,ny,15):break
1620     if nx>600 or ny<0 or ny>400 then ny=-1:break
1630     line(px,py,nx,ny,15)
1640     px=nx:py=ny
1650   next
1660   if (i>150) then ny=-1
1670   return(ny)
1680 endfunc

```

超応用AD PCM 音の数学

自然の音をそのまま再生してくれるAD PCM。これをうまく使えば、いろいろな音が合成できるのでは？「音は連続関数だ。連続関数ならなんとかなる」こうして、フーリエ級数、微積分による究極の音声合成への挑戦が始まったのです。

Katou Masaya
加藤 賢哉

音を表す

はるかな昔、人間に許された情報交換の手段は音声であり、人の音をそのままに伝えることができたのは、その人の声が届く範囲内だけだった。ある程度の文明が現れると、太鼓などの人間の声よりも大きな音を発生するものや、煙などの視覚に訴えるものにより、かなり遠方との間で情報交換が可能となった。文字が発明されるとより細かい意思疎通ができるようになったが、それはかなり時間を要する方法に頼るしかなく、ごく近代まではリアルタイムな情報交換の手段としては適当ではなかった。このような状態に新風を吹き込んだのは電気(動電気)の実用化である。これにより、有線電信が可能となった。そして、電波の発見により無線電信が実用化されたのだ。

さて、音声は空中や電線の中をどのように伝わっているのだろうか。そのままのかたちで伝わっていないことは電話線に耳をあてるまでもなく明らかだ。

音声の変調方法でよく知られているのが次の2つだろう。すなわち、AM(振幅変調)とFM(周波数変調)だ。これらは放送電波のフォーマットとして有名だが、ここで取り上げるのはパルス変調という方法である。というのも、AD PCM という方式はパルス変調の一種なのだ。

パルス変調には、

- 1) PAM
- 2) PCM
- 3) PWM
- 4) PDM

などがある。これらについてざっと解説しよう。

PAMはパルス振幅変調であるが、私はこれがどのようなものに使われているか知らないで特に説明はしない。信号系のエンハンスが楽にできるのでビデオ機器などで使われることもあるらしい。

PCMはパルスコード変調で情報を符号化して伝送する方法である。モールス信号な

どが代表的なものであるが、コード化と共にエラーチェックなどを加えることで高い信頼性を持たせることもできる。情報機器の通信などに使われることが多い。

PWMはパルスの幅に情報を持たせるものであり、シャープ系のマシンのデータレコーダに採用されている伝送方法だ。これは速度変化に強い(追従性に富む)という特徴を持つ。よってシャープ系のデータレコーダでは高いボーレートにもかかわらず、データエラーがほとんどないのだ。

PDMはパルスの密度で信号を送るもので、すべての動物の神経系で行われている情報伝達方式だ。神経を伝わる信号はパルス密度の変化によって表される。最近では脳に電極を取り付けて怒りたくないのに怒ったり、なにもしないのに激痛を与えたりすることができるそうである。

AD PCMとはなにか

というわけで、問題のPCMであるが、もっとも身近なPCMはなにか？ まず、一部のビデオにはPCM変調による音声記録方式が採用されている。CDプレイヤーはPCM復調機といえる。そして、DATは明らかにPCM変/復調機である。それではこのなかでもっとも普及していると思われるCDプレイヤーを例にPCMというのを見てみよう。

CDの基本フォーマットは量子化16ビット、サンプリング周波数44.1kHzである。これは1秒間に44100回音の大きさを調べ、それを65536段階に分けて表現するということの意味している。

さて、音の大きさはどこへいつってしまったのかと思う人もいるかもしれない。基準音のA(ラの音)は440Hzだそう。これが仮にサイン波だとすると、 \sim のような波形が1秒間に440回あるということである。1オクターブ上のラの音は880Hzだ。当然 \sim が1秒間に880回あることになる。音というのは基本的に周期関数で表すことができるので、すべての音階は1秒間に何回そ

の波形が現れるかで決定できることになる。そして、ひとつの波形は音量の変化として表すことができる。というわけで、音の大きさのパラメータはなくてもいいのだ。音色なども波形の変化によって表されるので、特別なパラメータは一切必要ない。PCMでは音量の変化だけですべてが決定される。

ふつうのCDは1枚に74分入るので、

$74 \times 60 \times 44100 \times 16 \div 8 = 391608000$
すなわち、400Mバイト近い容量を持つことになる。最近の高級機の標準は18ビット8倍オーバーサンプリング(352.8kHz)だから、1.7Gバイトものデータ量となる。はつきりいって、これは容易に扱える大きさではない。もっと効率のよい方法はないのだろうか？

音声には基本的に連続性がある。すなわち、前後のデータに関連があるといえる。そこで登場するのが Δ PCM方式だ。 Δ はデルタと読み、差分を表す場合に多用される記号である。

たとえばここに、

2,3,5,7,11,13,17,19,23

という数列があったとする。これをそのままPCMで保存するためには、9個 \times 5ビット(データの範囲)、つまり最低45ビット必要である。しかし、これを、

2,1,2,2,4,2,4,2,4

という差分に置き換え、それぞれから1を引いてしまうと、9個 \times 2ビット、すなわち18ビットと半分以下の容量ですむ。

CDの場合、音の大きさを0から最大値までの65536段階に分けているのだが、これが1/44100秒の間に全体の1/256も変化することがあるだろうか？ これは音が1秒間に127回、最低値から最大値まで変化できるほどの変化量である。ほとんどの場合(特に音楽でなく音声の場合)、8ビット、44.1kHzの Δ PCMでも十分な音質を得ることができる。これでメモリの使用量は半分になった。

それでは欠点はないのかというと、もちろんある。それは勾配過負荷といって変化量が大きすぎてその Δ PCMの差分の範囲で

は信号の変化に追従できない場合もありうるということだ。

さて、困った。なるべく過負荷を起こさないようにできないものか。そこで考案されたものがD PCM方式である。DとはDifferentialの頭文字だ。ΔPCMでは差分は前または後ろのデータとの差分であった。D PCM方式では、差分は過去のデータから予測された値と実際に入力された値との差をその差分値とする。これで勾配過負荷の発生はぐんと少なくなり、差分のビット数も少し減らすことができるようになった。

しかし、それでも勾配過負荷はまったくなくなつたわけではない。そこで、ある人がいいことを思いついた。3ビットのD PCMでは、

+3,+2,+1,0,-1,-2,-3

という7通りの差分しか表せない。もしも4以上の差分がきたら勾配過負荷が発生してデータが不正確になってしまう。それでは4以上の差分が発生したときはぎざみを倍にして、

+6,+4,+2,0,-2,-4,-6

として処理してしまおう。うーん、Adaptiveだ。といったかどうかは知らないが、この方式を使えば勾配過負荷の発生は疑似的に0になる。しかし多少の不正確さは残る。これがAD PCM方式である。

さて、X68000のAD PCMであるが、困ったことにΔPCMらしい。というかΔPCM的なデータを送るとそのとおりに動いてしまうのだ。どうやら、線形予測器が作動していない(と思う)のだが、どうしたもの

だろう。今回のサンプルも強引にΔPCM用のデータに対応するものと仮定して作成されているが、一応うまく動いている。内部で線形予測器が動作していると振幅(音量)に誤差が出るが、周波数にはほとんど影響はないはずなのであまり問題はないだろう。

音を考える

さて、雑な説明だがAD PCM についてはある程度のイメージをつかんでもらえたと思う。ここで改めて、音とはなにかを考えてみたい。

我々が音として認識しているものは空気などの振動である。音を直接目で見ることにはできないが、マイクで拾ってオシロスコープなどを使うと音の波形を見ることがもできる。図1のようなものは誰でも見たことがあるだろう。ここで横軸は時間であり、縦軸は振幅すなわち空気の粗密状態を表す。こういった図ではわかりやすく横波の形で表現されるが、実際には振動は縦波として伝播する。

図を見てもわかるとおり、ある時間には必ずあるひとつの対応する状態がある。よって、これは関数であるということが出来る。しかも値が離散的になることはなく、常に滑らかな変化量を持った周期関数として表される。これは音を数学的に扱ううえで重要なポイントである。

さて、こういった振動のもっとも基本となるのが単振動という運動だ。これは図2のようなばね仕掛けを想像してもらおうとわ

かりやすい。左右のばねはまったく同じ強度の完全弾性体で、ついでに質量は0に等しい。当然、摩擦係数は0だ。こういった運動を式にすると、

$$f(t)=k\cdot\sin 2\pi t$$

となる。これをそのまま音にすると、「ぼー」という感じのサイン波となる。

サイン波合成

たとえば、サンプリングシンセサイザとして有名なフェアライトCMIなどでは、ある基音に対して32倍音(機種によっては256倍音)までのサイン波を自由なエンベロープをつけて足しあわせることができる。基本的に楽器の音では基音に対する倍音構成がその音色を決定しているといつてよい。実際には倍音以外の音も混じっているが、その量はごく微量である。リスト1では32

図1 音の波形

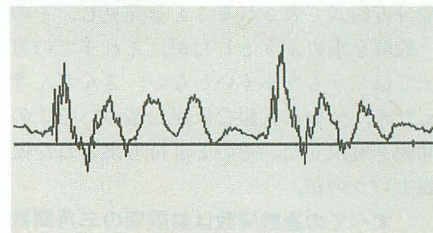
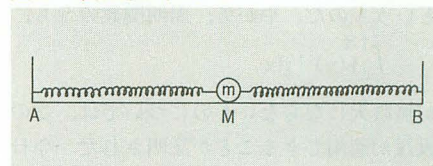


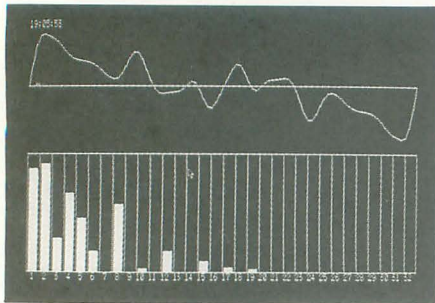
図2 単振動のイメージ



リスト1 サイン波合成

```
1000 int t,r,e,w,x,y,hz, rn,kz=1950,st=7
1010 float z,q,s,a0(99),a1(99),a2(99),n(32787)
1020 char a(65535)
1030 float p,nc=261.6255653#pi=3.1415926535898#
1040 screen 2,0,1,1
1050 console ,,0
1060 mouse(0)
1070 mouse(1)
1080 mouse(4)
1090 msarea(1,257,766,478)
1100 str k
1110 box(0,256,767,479,15)
1120 for t=0 to 31
1130 line(t*24,256,t*24,479,15)
1140 locate -(t<9)+t*3,30
1150 print str$(t+1);
1160 next
1170 locate 0,0
1180 repeat
1190 mspos(x,y)
1200 msstat(w,w,t,r)
1210 if t=-1 then {
1220 x=x*24
1230 fill(x*24+3,257,x*24+20,y,0)
1240 fill(x*24+3,y,x*24+20,478,13)
1250 a0(x)=(479#-y)/223#
1260 }
1270 until r=-1
1280 line(0,128,767,128,15)
1290 z=0
1300 for t=0 to 383
1310 q=0#
1320 for w=0 to 31:if a0(w)=0 then continue
1330 q=q+a0(w)*sin(pi*2#*t*(w+1)/768#)
1340 next
1350 if q>z then z=q
```

```
1360 t=t+15
1370 next
1380 q=0
1390 for t=st to 389
1400 p=q
1410 q=0
1420 for w=0 to 31:if a0(w)=0 then continue
1430 q=q+a0(w)*sin(pi*2#*t*(w+1)/767)
1440 next
1450 line(t-st,128-p*100/z,t,128-q*100/z,13)
1460 line(767-t+st,128+p*100/z,767-t,128+q*100/z,13):t=t+st
1470 next
1480 print times$
1490 q=15600#nc
1500 for t=1 to kz
1510 z=(t/q-int(t/q))*q
1520 p=0
1530 for r=0 to 31:if a0(r)=0 then continue
1540 p=p+a0(r)*sin(2*pi*z/q*(r+1))
1550 next
1560 n(t)=p
1570 if abs(p-n(t-1))>s then s=abs(p-n(t-1))
1580 next
1590 s=6/s
1600 for t=0 to kz/2-1
1610 e=int((n(t*2+1)-n(t*2))*s)
1620 if e<0 then e=8-e:if e>15 then e=15
1630 r=int((n(t*2+2)-n(t*2+1))*s)
1640 if r<0 then r=8-r:if r>15 then r=15
1650 a(t)=e*16+r
1660 next
1670 a_play(a,4,3,kz)
1680 print"a_play(a,4,3,";kz;")"
1690 print times$
1700 end
```



倍音までのサイン波を223段階で合成することができる。起動後マウスで各波形成分の割合を指定すると波形表示後、その音の合成して鳴らすというものだ。

なぜ、サイン波を足しあわせることで音を作ろうとしているのだろうか？ それは先ほど述べたとおり、音が連続かつ周期関数であるという事実から来る。ざっと解説しよう。昔、フーリエという学者が金属板の1点を熱した場合の熱伝導が2階の偏微分方程式で表されることを発見し、その一般解を求めようとしたが、それまでの方法ではどうもうまくいかない。さんざん考えた末、ついに大胆な仮説に基づいてこの問題を解決した。そのとき持ち出された仮説というのが、

すべての連続関数は無限個の三角関数の和で表すことができる

というものだ。やがて、周期関数のうち、

$$\int_{-T/2}^{T/2} |f(x)| dx$$

が無限大にならないものについては、この仮説が適用できることが証明された。今日ではフーリエ級数は弦の振動や電流の状態などを表す偏微分方程式に関連して物理学、工学などで幅広く応用されている。ちなみに級数というのは似たような項がたくさん足し算でつながった式のことだと思っておいてほしい。

すべての連続関数に対応するには、サイン波だけでなく、90°位相のずれた $\cos\theta$ に相当する波の成分も必要なのだが、これは単一楽器の音色としては無視しておいてもよいだろう。

音声を変調する

リスト2と3だがリスト2はファイルより読み込んだサンプリングデータを任意の周波数にできるだけ正確に変調しようというプログラム、リスト3は任意の波形を書きしてそれを任意の周波数のデータに落とすためのプログラムだ。リスト2では“bach.pcm”というファイル名を適当に変えて

リスト2 データを補間する

```
1000 int t,r=256,e,w,x,y,x1,y1,x2,y2,n(19999),hz=83
1010 float z,q,m(99),tt(99),xx(99),f(99),a0(99),a1(99),a2(99),a3(99)
1020 char a(7800)
1030 float p
1040 str k
1050 fread(a,7800,fopen("bach.pcm","r"))
1060 fcloseall()
1070 screen 2,0,1
1080 for t=1 to 383
1090   w=r
1100   e=a(t+0) shr 4
1110   if e>7 then e=8-e
1120   r=r+e
1130   line(t*2-1,w,t*2,r,15)
1140   n(t*2)=r
1150   w=r
1160   e=a(t) and 15
1170   if e>7 then e=8-e
1180   r=r+e
1190   line(t*2,w,t*2+1,r,15)
1200   n(t*2+1)=r
1210 next
1220 /*k=inkey$
1230 a_play(a,4,3)
1240 print"start point"
1250 repeat
1260   mspos(x,y)
1270   msstat(w,w,r,w)
1280 until r=-1
1290 x1=x
1300 y1=y
1310 print x,y
1320 for t=0 to 500
1330 next
1340 print"end point"
1350 repeat
1360   mspos(x,y)
1370   msstat(w,w,r,w)
1380 until r=-1
1390 x2=x
1400 y2=y
1410 print x,y
1420 r=x2-x1
1430 p=1#(y2-y1)/r
1440 for t=x1 to x2
1450   n(t)=n(t)-p*(t-x1)
1460   pset(t,n(t),13)
1470 next
1480 screen 2,0,1,1
1490 console ,0
1500 box(192,128,576,383,15)
1510 line(192,256,576,256,14)
1520 line(384,128,384,383,14)
1530 p=r/32#
1540 f(0)=256
1550 for t=0 to 32
1560   xx(t)=192+t*12
1570   f(t)=n(x1+p*t)
1580 next
1590 for t=0 to 32
1600   m(t)=(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))
1610 next
1620 for t=0 to 32
1630   r=abs(m(c(t+1))-m(t))*m(c(t-1))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2)))*m(t)
1640   e=(abs(m(c(t+1))-m(t))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2))))
1650   if e=0 then tt(t)=(m(c(t-1))+m(t))/2 else tt(t)=r/e
1660 next
1670 /*
1680 for t=0 to 31
1690   a0(t)=f(t)
1700   a1(t)=tt(t)
1710   a2(t)=(3*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))-2*tt(t)-tt(c(t+1)))/(xx(c(t+1))-xx(t))
1720   a3(t)=(tt(t)+tt(c(t+1))-2*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t)))/pow(xx(c(t+1))-xx(t),2)
1730   for r=0 to 11
1740     pset(192+t*12+r,a0(t)+a1(t)*r+a2(t)*r*r+a3(t)*r*r*r,11)
1750   next
1760 next
1770 q=15600#/hz
1780 p=q/32:r=0
1790 for t=0 to 15599
1800   e=(t/p) mod 32
1810   z=t/p-int(t/p/32)*32
1820   z=(z-int(z))*12
1830   n(t)=a0(e)+a1(e)*z+a2(e)*z*z+a3(e)*z*z*z
1840 next
1850 for t=0 to 7800
1860   e=n(t*2+1)-n(t*2)
1870   if e<0 then e=8-e:if e>15 then e=15
1880   r=n(t*2+2)-n(t*2+1)
1890   if r<0 then r=8-r:if r>15 then r=15
1900   a(t)=e*16+r
1910 next
1920 a_play(a,4,3)
1930 print"a_play(a,4,3)
1940 end
1950 func c(t)
1960   if t=32 then return(t)
1970   t=(t+32) mod 32
1980   return(t)
1990 endfunc
```

表示したいデータを指定し、起動後はマウスで1波長分のデータを切り取ってほしい。リスト3の使い方は特に説明するまでもないだろう。

これらは要するに1波長分のデータを連続関数と見てそれに相当する関数を近似し、その関数から音長分のデータを算出しているわけだ。プログラム自体は非常にシンプルである。唯一わかりにくいと思われるところは、データの補間の部分だろう。

音声を変調する場合にもっとも単純な方法は与えられたデータを基準周波数のものと見立てて、そのデータを時間軸方向に定数倍するというものだ。この場合のデータは差分であるから、適当に詰めたり間引いたりして望みの周波数に近い波形を得るようにするわけだ。この方法では変調する周波数によっては、誤差が積もり積もって音色が変わったり、バラツキが出てくるなどの問題があり、どうもいまひとつ面白い。そこでデータを補間してもっと綺麗な音を出してみようと思う。

補間といってもわからない人のほうが、多いと思われるので簡単に解説しよう。補間とは与えられた数個の点とその値より、求めたい点の値を計算することおよび、このための近似関数を求めることである。

補間法には全体をひとつの関数で補間する方式といくつかの小区間に分けて補間する方式がある。前者の方式として、

LAGRANGE
HERMITE
NEWTON
GAUSS

の方法などが有名である。なかでも、ラグランジュ (LAGRANGE) の方法は基本であり、簡単なものであるが、高次 (4 次以上) になると独特のゆれが生じて使いものにならない。そのほかの方法もラグランジュの方法と根本的には変わらないので、ここではこれらの方法は用いない。

さて、区分を分けて補間する方法 (区分多項式) のうち、誰でも名前くらいは聞いたことがあると思われるのが SPLINE だ。しかし、SPLINE 関数はときどき異常屈曲点が生じると、連立方程式を解かねばならないのでここでは用いない。応力 SPLINE 関数にすれば異常屈曲点はなくなるが、やはり行列式を解くのは面倒だから、ここではアキマの方法というものを採用することにする。

アキマの方法も SPLINE の異常屈曲点をなくすために考えられたもので、与えられた 2 点と幾何学的に求められた 1 次の微分

微分とは

中学生以下の人には馴染みがない概念でしょうが、ここでは曲線 (関数のグラフなど) の傾きを求めることとっておいてください。といっても曲線は「曲がって」いますから厳密には傾きはありません。そこで、曲線をごく小さな区間で区切った場合には直線に近似できるとして計算することを微分するといいます。もちろん、これは関数が滑らかに連続している場合にのみ有効で、双曲線の原点のように非連続な点では微分不可能です。

関数 $y=x^2$ では任意の点 (x, x^2) で接する直線の傾き y' は常に $y=2x$ で表されます。同様に $y=x^3$ では $y'=3x^2$, $y=x^4$ では $y'=4x^3$ となります。

当然、 $y=x^{100}$ では $y'=100x^{99}$ です。n 次の関数に対してははっきりした規則性がありますね (証明はしません)。

$$y=111x^5+7x^3+12.5x+10$$

といった、少しこみいった関数も、

$$y=555x^4+21x^2+12.5$$

のようにそのまま計算可能です。最後の 10 の部分は接片にあたる部分ですから、傾きを求める際には無視されます。

$y=\log x$ と $y=\sin x$ といったかたちの関数も $y'=1/x$, $y'=-\cos x$ というぐあいに微分できますが、ここではなぜこうなるのかといった疑問に答えることは割愛しましょう。とにかく、そういう考え方で式が展開されていると思ってください。

リスト3 波形を入力

```
1000 int t,r=256,e,w,x2,y2,n(19999),hz=83
1010 float z,q,m(99),tt(99),xx(99),f(99),a0(99),a1(99),a2(99),a3(99)
1020 char a(7800)
1030 float p
1040 str k
1050 screen 2,0,1,1
1060 console ,,0
1070 mouse(1)
1080 mouse(4)
1090 msarea(193,128,576,383)
1100 box(192,128,576,383,15)
1110 line(192,256,576,256,14)
1120 line(384,128,384,383,14)
1130 setmspos(193,256)
1140 int x,y,x1=192,y1=256,ls,rs
1150 xx(0)=192
1160 f(0)=256
1170 for t=1 to 32
1180   print t
1190   msarea(191+t*12,128,192+t*12,383)
1200   repeat
1210     msstat(x,y,ls,rs)
1220     mspos(x,y)
1230     if ls=-1 then{
1240       if t=32 then y=256
1250       pset(x,y,13)
1260       xx(t)=x
1270       f(t)=y
1280       for r=0 to 199
1290         next
1300       }
1310   until ls=-1
1320 next
1330 for t=0 to 32
1340   m(t)=(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))
1350 next
1360 for t=0 to 32
1370   r=abs(m(c(t+1))-m(t))*m(c(t-1))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2)))*m(t)
1380   e=(abs(m(c(t+1))-m(t))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2))))
1390   if e=0 then tt(t)=(m(c(t-1))+m(t))/2 else tt(t)=r/e
1400 next
1410 /*
1420 for t=0 to 31
1430   a0(t)=f(t)
1440   a1(t)=tt(t)
1450   a2(t)=(3*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))-2*tt(t)-tt(c(t+1)))/(xx(c(t+1))-xx(t))
1460   a3(t)=(tt(t)+tt(c(t+1))-2*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t)))/pow(xx(c(t+1))-xx(t),2)
1470   for r=0 to 11
1480     pset(192+t*12+r,a0(t)+a1(t)*r+a2(t)*r*r+a3(t)*r*r*r,11)
1490   next
1500 next
1510 q=15600#/hz
1520 p=q/32:r=0
1530 for t=0 to 15599
1540   e=(t/p) mod 32
1550   z=t/p-int(t/p/32)*32
1560   z=(z-int(z))*12
1570   n(t)=a0(e)+a1(e)*z+a2(e)*z*z+a3(e)*z*z*z
1580 next
1590 for t=0 to 7800
1600   e=n(t*2+1)-n(t*2)
1610   if e<0 then e=8-e:if e>15 then e=15
1620   r=n(t*2+2)-n(t*2+1)
1630   if r<0 then r=8-r:if r>15 then r=15
1640   a(t)=e*16+r
1650 next
1660 a_play(a,4,3)
1670 print"a_play(a,4,3)
1680 end
1690 func c(t)
1700   if t=32 then return(t)
1710   t=(t+32) mod 32
1720   return(t)
1730 endfunc
```

値により、3次の多項式を決定するものである。この方法では与えられた分点を通る手書きの曲線に近い自然なものを得ることができる。加えて、ほかの補間法よりもプログラム化が簡単であるという特徴を持っている。

それではアキマの方法のアルゴリズムを解説してみよう。ここから先は微分法の知識がないとわかりにくいかもしれない。

アキマの方法

いま与えられた点を (x_0, f_0) , (x_1, f_1) , $\dots, (x_n, f_n)$ として、分割された小区間を $[x_j, x_{j+1}]$ (ただし, $0 \leq j \leq n-1$) とする。このときこの閉区間の区分多項式 P_j を、

$$P_j = a_0j + a_1j(x - x_j) + a_2j(x - x_j)^2 + a_3j(x - x_j)^3$$

とするとき、 a_0j , a_1j , a_2j , a_3j は、

$$P_j(x_j) = f_j$$

$$P_j'(x_j) = t_j$$

$$P_j(x_{j+1}) = f_{j+1}$$

$$P_j'(x_{j+1}) = t_{j+1}$$

により決定される。 t_j とは点 x_j における勾配であり、アキマの方法の特徴的な変数といえる。それではアキマの方法により、上の区分多項式を解くために必要な各係数を求めてみよう。

まず、 x_j の両側に分点を2個ずつ加えてこれを図3のようにA, B, C, D, Eとする。これらの点による線分の勾配を m_{j-2} , m_{j-1} , m_j , m_{j+1} とすると、

$$m_i = \frac{f_{i+1} - f_i}{x_{i+1} - x_i}$$

となる (ただし、 $j-2 \leq i \leq j+1$ とする)。

これにより、 x_j における勾配 t_j を x_j の両側の線分の比例配分と考えて、

$$t_j = \frac{|m_{j+1} - m_j| m_{j-1} + |m_{j-1} - m_{j-2}| m_j}{|m_{j+1} - m_j| + |m_{j-1} - m_{j-2}|}$$

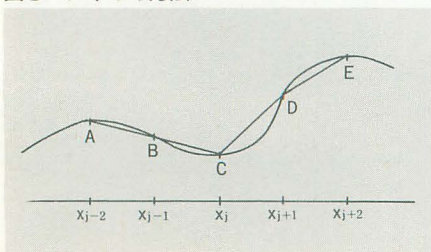
とする。ただし、式の分母が0になるときは、

$$t_j = \frac{m_{j+1} + m_j}{2}$$

として処理する。

さて、先ほどの条件式を検討すると、

図3 アキマの方法



$$P_j(x_j) = f_j$$

より、

$$a_0j + a_1j(x_j - x_j) + a_2j(x_j - x_j)^2$$

$$+ a_3j(x_j - x_j)^3 = f_j$$

$$\therefore a_0j = f_j$$

また、

$$P_j'(x) = a_1j + 2a_2j(x - x_j) + 3a_3j$$

$$(x - x_j)^2$$

よって、 $P_j'(x_j) = t_j$ は、

$$a_1j + 2a_2j(x_j - x_j) + 3a_3j = t_j$$

$$\therefore a_1j = t_j$$

となり、 $P_j(x_{j+1}) = f_{j+1}$ は、

$$a_0j + a_1j(x_{j+1} - x_j) + a_2j(x_{j+1} - x_j)^2$$

$$+ a_3j(x_{j+1} - x_j)^3 = f_{j+1}$$

$a_0j = f_j$, $a_1j = t_j$ を代入して、

$$f_j + t_j(x_{j+1} - x_j) + a_2j(x_{j+1} - x_j)^2$$

$$+ a_3j(x_{j+1} - x_j)^3 = f_{j+1} \quad \dots\dots(1)$$

となる。

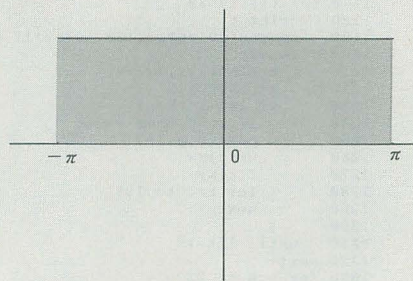
$$P_j'(x_{j+1}) = t_{j+1}$$

$$a_1j - 2a_2j(x_{j+1} - x_j) + 3a_3j(x_{j+1} - x_j)^2$$

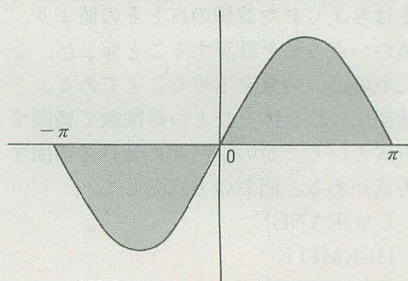
$$= t_{j+1}$$

図4 基本的な関数の積分

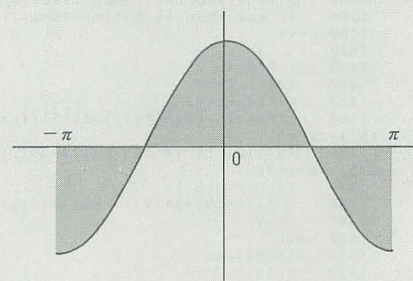
$$(1) \int_{-\pi}^{\pi} 1 dx = 2\pi$$



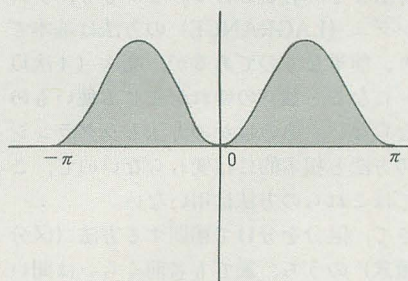
$$(2) \int_{-\pi}^{\pi} \cos x dx = 0$$



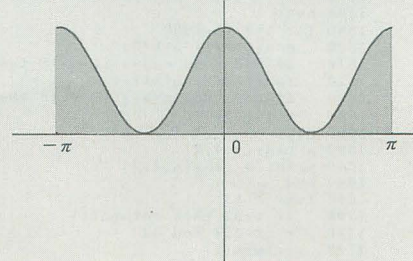
$$(3) \int_{-\pi}^{\pi} \sin x dx = 0$$



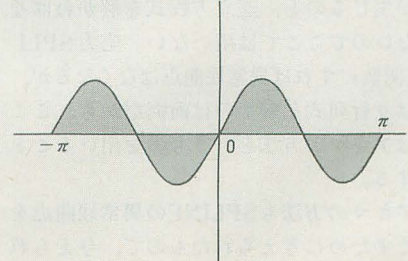
$$(4) \int_{-\pi}^{\pi} \cos x \cdot \cos x dx = \pi$$



$$(5) \int_{-\pi}^{\pi} \sin x \cdot \sin x dx = \pi$$



$$(6) \int_{-\pi}^{\pi} \cos x \cdot \sin x dx = 0$$



となり、 $a_1j = t_j$ を代入して、

$$t_j + 2a_2j(x_{j+1} - x_j) + 3a_3j(x_{j+1} - x_j)^2 = t_{j+1} \quad \dots\dots(2)$$

となる。

(1), (2)の式において、 $a_2j = X$, $a_3j = Y$, $x_{j+1} - x_j = A$ と置いて連立すると、

$$f_j + t_jA + XA^2 + YA^3 = f_{j+1} \quad \dots\dots(1)'$$

$$t_j + 2XA + 3YA^2 = t_{j+1} \quad \dots\dots(2)'$$

となる。

ここで、 $3 \times (1)' - A \times (2)'$ は、

$$3f_j + 3t_jA + 3XA^2 + 3YA^3 = 3f_{j+1}$$

$$-) \quad t_jA + 2XA^2 + 3YA^3 = t_{j+1}A$$

$$\hline 3f_j + 2t_jA + XA^2 = 3f_{j+1} - t_{j+1}A$$

$$XA^2 = 3f_{j+1} - 3f_j - 2t_jA - t_{j+1}A$$

$$X = \frac{3(f_{j+1} - f_j) - A(2t_j + t_{j+1})}{A^2}$$

また、 $2 \times (1)' - A \times (2)'$ は、

$$2f_j + 2t_jA + 2XA^2 + 2YA^3 = 2f_{j+1}$$

$$-) \quad t_jA + 2XA^2 + 3YA^3 = t_{j+1}A$$

$$\hline 2f_j + t_jA - YA^3 = 2f_{j+1} - t_{j+1}A$$

$$YA^3 = 2f_j + t_jA - 2f_{j+1} + t_{j+1}A$$

$$Y = \frac{A(t_j + t_{j+1}) + 2(f_j + f_{j+1})}{A^3}$$

よって、

$$a_{2j} = \frac{3(f_{j+1} - f_j) - (x_{j+1} - x_j)(2t_j + t_{j+1})}{(x_{j+1} - x_j)^2}$$

$$= \frac{3 \frac{f_{j+1} - f_j}{x_{j+1} - x_j} - 2t_j - t_{j+1}}{x_{j+1} - x_j}$$

$$a_{3j} = \frac{(x_{j+1} - x_j)(t_j + t_{j+1}) + 2(f_j - f_{j+1})}{(x_{j+1} - x_j)^3}$$

$$= \frac{t_j + t_{j+1} - 2 \frac{f_{j+1} - f_j}{x_{j+1} - x_j}}{(x_{j+1} - x_j)^2}$$

となり、これですべての係数が決定した。

アキマの方法では区間 $[x_j, x_{j+1}]$ の条件を求めるためには、区間外の点が両側に2つずつ必要である。したがって、端点では勾配が決められないので、点を追加する必要がある。しかし、ここで扱うのは音声データであり、周期関数といえるのでそういった処理は省略することができる。

これで、すべての小区間において区分多項式 $P_j(x)$ を求めることができるようになり、連続的な補間が可能になった。理解していただけただろうか？

波形解析

さて、すでに音が疑似的な周期関数であること、ある条件のもとでは周期関数が三角関係の和として表されることを述べた。これを利用して、先ほどサンプリングし関数のかたちに変換された音声を波形成分に分解してみよう。これにはフーリエ級数展開と呼ばれる手法を用いる。実際、任意の連続関数は周期無限大の周期関数とみなしてフーリエ級数に展開することが可能である。

m, n を自然数とすると、

$$\int_{-\pi}^{\pi} 1 dx = 2\pi \quad (1)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} \cos nx \, dx = 0, \int_{-\pi}^{\pi} \sin mx \, dx = 0 \quad (2, 3)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} \cos mx \cdot \cos nx \, dx = \pi \quad (m=n) \quad (4)$$

$$= 0 \quad (m \neq n)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} \sin mx \cdot \sin nx \, dx = \pi \quad (m=n) \quad (5)$$

$$= 0 \quad (m \neq n)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} \cos mx \cdot \sin nx \, dx = 0 \quad (6)$$

式の頭にある曲がついた記号はインテグラルといい、積分を表す。積分について習っていない人はとりあえず、グラフの面積を

図5 フーリエ級数展開の実際

$$\begin{aligned} \frac{a_0}{2} &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{T} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (a_{0j} + a_{1j}(x-x_j) + a_{2j}(x-x_j)^2 + a_{3j}(x-x_j)^3) dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{T} \left[a_{0j}x + \frac{1}{2}a_{1j}((x-x_j)^2 - x_j^2) + \frac{1}{3}a_{2j}((x-x_j)^3 + x_j^3) + \frac{1}{4}a_{3j}((x-x_j)^4 - x_j^4) \right]_{x_j}^{x_{j+1}} \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{T} \left((a_{0j}x_{j+1} + \frac{1}{2}a_{1j}((x_{j+1}-x_j)^2 - x_j^2) + \frac{1}{3}a_{2j}((x_{j+1}-x_j)^3 + x_j^3) + \frac{1}{4}a_{3j}((x_{j+1}-x_j)^4 - x_j^4)) \right. \right. \\ &\quad \left. \left. - (a_{0j}x_j - \frac{1}{2}a_{1j}x_j^2 + \frac{1}{3}a_{2j}x_j^3 - \frac{1}{4}a_{3j}x_j^4) \right) \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{T} \left(a_{0j}(x_{j+1}-x_j) + \frac{1}{2}a_{1j}(x_{j+1}-x_j)^2 + \frac{1}{3}a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^3 + \frac{1}{4}a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^4 \right) \right\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} a_n &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{2}{T} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (a_{0j} + a_{1j}(x-x_j) + a_{2j}(x-x_j)^2 + a_{3j}(x-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{n\pi} \left[(a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x-x_j)^2 + a_{3j}(x-x_j)^3) \sin \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} - \frac{1}{n\pi} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (a_{1j} + 2a_{2j}(x-x_j) + 3a_{3j}(x-x_j)^2) \sin \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - (a_{0j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j) \right) + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left[(a_{1j} + 2a_{2j}(x-x_j)) \right. \right. \\ &\quad \left. \left. + 3a_{3j}(x-x_j)^2 \right) \cos \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} - \frac{T}{2n^2\pi^2} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (2a_{2j} + 6a_{3j}(x-x_j)) \cos \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - (a_{0j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j) \right) + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left((a_{1j} + 2a_{2j}(x_{j+1}-x_j)) \right. \right. \\ &\quad \left. \left. + 3a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^2 \right) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{1j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j - \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \left[(2a_{2j} + 6a_{3j}(x-x_j)) \sin \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} + \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \int_{x_j}^{x_{j+1}} 6a_{3j} \sin \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{0j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left((a_{1j} + 2a_{2j}(x_{j+1}-x_j)) \right. \right. \\ &\quad \left. \left. + 3a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^2 \right) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{1j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j - \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \left((2a_{2j} + 6a_{3j}(x_{j+1}-x_j)) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - 2a_{2j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. - \frac{T^3}{8n^4\pi^4} \left(6a_{3j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - 6a_{3j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} b_n &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ \frac{2}{T} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (a_{0j} + a_{1j}(x-x_j) + a_{2j}(x-x_j)^2 + a_{3j}(x-x_j)^3) \sin \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ -\frac{1}{n\pi} \left[(a_{0j} + a_{1j}(x-x_j) + a_{2j}(x-x_j)^2 + a_{3j}(x-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} \right. \\ &\quad \left. + \frac{1}{n\pi} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (a_{1j} + 2a_{2j}(x-x_j) + 3a_{3j}(x-x_j)^2) \cos \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ -\frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{0j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left[(a_{1j} + 2a_{2j}(x-x_j) + 3a_{3j}(x-x_j)^2) \sin \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} - \frac{T}{2n^2\pi^2} \int_{x_j}^{x_{j+1}} (2a_{2j} + 6a_{3j}(x-x_j)) \sin \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ -\frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{0j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left((a_{1j} + 2a_{2j}(x_{j+1}-x_j) + 3a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^2) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{1j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \left[(2a_{2j} + 6a_{3j}(x_{j+1}-x_j)) \cos \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} - \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \int_{x_j}^{x_{j+1}} 6a_{3j} \cos \frac{2n\pi}{T}x \, dx \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ -\frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{0j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left((a_{1j} + 2a_{2j}(x_{j+1}-x_j) + 3a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^2) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{1j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \left((2a_{2j} + 6a_{3j}(x_{j+1}-x_j)) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - 2a_{2j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) - \frac{T^3}{8n^4\pi^4} \left[6a_{3j} \sin \frac{2n\pi}{T}x \right]_{x_j}^{x_{j+1}} \right\} \\ &= \sum_{j=0}^{max-1} \left\{ -\frac{1}{n\pi} \left((a_{0j} + a_{1j}(x_{j+1}-x_j) + a_{2j}(x_{j+1}-x_j)^2 + a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^3) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{0j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T}{2n^2\pi^2} \left((a_{1j} + 2a_{2j}(x_{j+1}-x_j) + 3a_{3j}(x_{j+1}-x_j)^2) \sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - a_{1j} \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. + \frac{T^2}{4n^3\pi^3} \left((2a_{2j} + 6a_{3j}(x_{j+1}-x_j)) \cos \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - 2a_{2j} \cos \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right. \\ &\quad \left. - \frac{6a_{3j}T^3}{8n^4\pi^4} \left(\sin \frac{2n\pi}{T}x_{j+1} - \sin \frac{2n\pi}{T}x_j \right) \right\} \end{aligned}$$

求めることだと思っておいてほしい。後ろのdxというのは変数xについて積分するということを表すもので縁起ものと考えておけばよい。これらの式ではxが $-\pi \sim \pi$ までの区間で各関数のx軸と囲む面積がいくらであるかを表している。x軸より下の部分はマイナスの面積として考えてほしい。

というわけで、(1)から(6)までの方程式のグラフを図4に示す。ちなみにm, nは自然数であればなんでもよいので、もっとも単純なかたち、 $n=1, m=1$ とした。

いま、関数f(x)がすべての実数値に対して定義され、周期が 2π であるとする。このときf(x)が三角級数、

$$\begin{aligned} f(x) &= \frac{a_0}{2} + \sum_{n=1}^{\infty} (a_n \cos nx + b_n \sin nx) \\ &= \frac{a_0}{2} + (a_1 \cos x + b_1 \sin x) \\ &\quad + (a_2 \cos 2x + b_2 \sin 2x) + \dots \\ &\quad + (a_n \cos nx + b_n \sin nx) + \dots \end{aligned}$$

というかたちで表されたとする。この式の両辺に1, $\cos mx$, $\sin mx$ をそれぞれかけて、形式的に項別積分できるものと考えて計算すると、

$$\int_{-\pi}^{\pi} f(x) dx = \frac{a_0}{2} \int_{-\pi}^{\pi} dx = \pi a_0 \quad (1)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} f(x) \cos mx dx$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} a_n \int_{-\pi}^{\pi} \cos nx \cdot \cos mx dx = \pi a_m \quad (2, 3, 5)$$

$$\int_{-\pi}^{\pi} f(x) \sin mx dx$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} b_n \int_{-\pi}^{\pi} \sin nx \cdot \sin mx dx = \pi b_m \quad (2, 4, 5)$$

となる。

これらをまとめると周期 2π の関数は、

$$f(x) \simeq \frac{a_0}{2} + \sum (a_n \cos nx + b_n \sin nx)$$

ただし、

$$\begin{cases} a_n = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \cos nx dx & (n=0, 1, 2) \\ b_n = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \sin nx dx & (n=1, 2, 3) \end{cases}$$

と表される。これがフーリエ級数展開だ。

さて、フーリエ級数の展開法はわかったが、ここで用いるのは区間 2π ではない関数の展開法である。そこで区間が任意と考えた場合のフーリエ級数展開を考えてみよう。

まず、周期をTと置く。すると基準の区間が $[-1/2T, 1/2T]$ となるので、以下のように変数変換を行う。

$$\xi = \frac{2\pi}{T} x, \quad x = \frac{T}{2\pi} \xi$$

この結果、xの区間 $[-1/2T, 1/2T]$ は ξ の区間 $[-\pi, \pi]$ に移される。さて、このとき、

$$d\xi = \frac{2\pi}{T} dx$$

であることを考えて先ほどの式を書き換えてみると、周期Tなる関数f(x)のフーリエ級数は、

$$f(x) \simeq \frac{a_0}{2} + \sum_{n=0}^{\infty} \left(a_n \cos \frac{2n\pi}{T} x + b_n \sin \frac{2n\pi}{T} x \right)$$

ただし、

$$\begin{cases} a_n = \frac{2}{T} \int_{-1/2T}^{1/2T} f(x) \cos \frac{2n\pi}{T} x dx & (n=0, 1, 2, \dots) \\ b_n = \frac{2}{T} \int_{-1/2T}^{1/2T} f(x) \sin \frac{2n\pi}{T} x dx & (n=1, 2, 3, \dots) \end{cases}$$

リスト4 波形分析

```
1000 int t,r=256,e,w,x,y,x1,y1,x2,y2,n(19999),hz=83
1010 float z,q,m(99),tt(99),xx(99),f(99),a0(99),a1(99),a2(99),a3(99)
1020 char a(7800)
1030 float p,pai=3.1415926535898#
1040 str k
1050 fread(a,7800,fopen("bach.pcm","r"))
1060 fcloseall()
1070 screen 2,0,1,1
1080 for t=1 to 383
1090   w=r
1100   e=a(t+0) shr 4
1110   if e>7 then e=8-e
1120   r=r+e
1130   line(t*2-1,w,t*2,r,15)
1140   n(t*2)=r
1150   w=r
1160   e=a(t) and 15
1170   if e>7 then e=8-e
1180   r=r+e
1190   line(t*2,w,t*2+1,r,15)
1200   n(t*2+1)=r
1210 next
1220 /*k=inkey$
1230 a_play(a,4,3)
1240 print"start point"
1250 repeat
1260   mspos(x,y)
1270   msstat(w,w,r,w)
1280 until r=-1
```

となる。

これを実際にアキマの方法で算出した関数に適用すれば、求める波形分析が可能になるわけだ。ということで、また計算だが今回の式は複雑なのでとても文中には挿入できない(難解ではないが)。詳しくは図5をじっくりと見ていただきたい。

なお、リスト4はリスト2と同様な使用方法だが、画面上の赤い線がsin成分、青い線がcos成分を表す。データは32倍波までしか取っていない(それ以上が必要とは思われないが)。ものすごく汚いプログラムなので解析は元の数式を頼りに行ってほしい。間違ってもリストを読もうとしてははいけない。

最後に

今回はさまざまな方法によりADPCMで音を合成することを試みた。特に中心となったのは周波数変調についてだが、この部分さえクリアしてしまえば音量調節や経時の変化などは比較的簡単に解決できるものである。

ADPCMの問題点は量子化ビット数が4ビットと小さく、音質がいまいちということであろう。これはサンプリング周波数を上げることができれば解決される問題だ。たとえばサンプリング周波数が現在の8倍であれば、理論的にはCDと同等の音質を得ることができる。つまり、1/8倍速でサンプリングして処理し、8倍速で再生してやればよいわけだ(?)。こういったものは実用的ではないが、やろうと思えばサンプリングに不可能はないのだ。要は心意気。これを機会にX68000のもうひとつの音楽デバイスを見直してみしてほしい。

```

1290 x1=x
1300 y1=y
1310 print x,y
1320 for t=0 to 500
1330 next
1340 print"end point"
1350 repeat
1360   mspos(x,y)
1370   msstat(w,w,r,w)
1380 until r=-1
1390 x2=x
1400 y2=y
1410 print x,y
1420 r=x2-x1
1430 p=1*(y2-y1)/r
1440 for t=x1 to x2
1450   n(t)=n(t)-p*(t-x1)
1460   pset(t,n(t),13)
1470 next
1480 screen 2,0,1,1
1490 console ,,,0
1500 box(192,128,576,383,15)
1510 line(192,256,576,256,14)
1520 line(384,128,384,383,14)
1530 p=r/32#
1540 f(0)=256
1550 for t=0 to 32
1560   xx(t)=192+t*12
1570   f(t)=n(x1+p*t)
1580 next
1590 for t=0 to 32
1600   m(t)=(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))
1610 next
1620 for t=0 to 32
1630   r=abs(m(c(t+1))-m(t))*m(c(t-1))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2)))*m(t)
1640   e=(abs(m(c(t+1))-m(t))+abs(m(c(t-1))-m(c(t-2))))
1650   if e=0 then tt(t)=(m(c(t-1))+m(t))/2 else tt(t)=r/e
1660 next
1670 /*
1680 for t=0 to 31
1690   a0(t)=f(t)
1700   a1(t)=tt(t)
1710   a2(t)=(3*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t))-2*tt(t)-tt(c(t+1)))/(xx(c(t
+1))-xx(t))
1720   a3(t)=(tt(t)+tt(c(t+1))-2*(f(c(t+1))-f(t))/(xx(c(t+1))-xx(t)))/pow(xx(c(
t+1))-xx(t),2)
1730   for r=0 to 11
1740     pset(192+t*12+r,a0(t)+a1(t)*r+a2(t)*r*r+a3(t)*r*r*r,11)
1750   next
1760 next
1770 /*
1780 wipe()
1790 cls
1800 print"解析の結果 . . .";
1810 z=(x2-x1)/15600#
1820 box(0,0,767,16,15)
1830 line(0,256,767,256,15)
1840 print"周波数 : ";1/z
1850 p=0
1860 for t=0 to 32
1870   xx(t)=z/32*t
1880 next
1890 p=0
1900 q=0
1910 for t=0 to 32
1920   tt(t)=0
1930   m(t)=0
1940 next
1950 for t=1 to 32
1960   for e=0 to 31
1970     m(t)=m(t)+((a0(e)+a1(e)*(xx(e+1)-xx(e))+a2(e)*pow(xx(e+1)-xx(e),2)+a3(
e)*pow(xx(e+1)-xx(e),3))*sin(2*t*pai*xx(e+1)/z)-a0(e)*sin(2*t*pai*xx(e)/z))/(t*p
ai)
1980     m(t)=m(t)+z*((a1(e)+2*a2(e)*(xx(e+1)-xx(e))+3*a3(e)*pow(xx(e+1)-xx(e),
2))*cos(2*t*pai*xx(e+1)/z)-a1(e)*cos(2*t*pai*xx(e)/z))/(2*pow(t*pai,2))
1990     m(t)=m(t)-z*z*((2*a2(e)+6*a3(e)*(xx(e+1)-xx(e)))*sin(2*t*pai*xx(e+1)/z
)-2*a2(e)*sin(2*t*pai*xx(e)/z))/(4*pow(t*pai,3))
2000     m(t)=m(t)-z*z*z*6*a3(e)*(cos(2*t*pai*xx(e+1)/z)-cos(2*t*pai*xx(e)/z))/
(8*pow(t*pai,4))
2010     tt(t)=tt(t)-((a0(e)+a1(e)*(xx(e+1)-xx(e))+a2(e)*pow(xx(e+1)-xx(e),2)+a
3(e)*pow(xx(e+1)-xx(e),3))*cos(2*t*pai*xx(e+1)/z)-a0(e)*cos(2*t*pai*xx(e)/z))/(t
*pai)
2020     tt(t)=tt(t)+z*((a1(e)+2*a2(e)*(xx(e+1)-xx(e))+a3(e)*pow(xx(e+1)-xx(e),
2))*sin(2*t*pai*xx(e+1)/z)-a1(e)*sin(2*t*pai*xx(e)/z))/(2*pow(t*pai,2))
2030     tt(t)=tt(t)+z*z*((2*a2(e)+6*a3(e)*(xx(e+1)-xx(e)))*cos(2*t*pai*xx(e+1)
/z)-2*a2(e)*cos(2*t*pai*xx(e)/z))/(4*pow(t*pai,3))
2040     tt(t)=tt(t)-z*z*z*6*a3(e)*(sin(2*t*pai*xx(e+1)/z)-sin(2*t*pai*xx(e)/z)
)/(8*pow(t*pai,4))
2050   next
2060 next
2070 for t=1 to 32
2080   if p < abs(m(t)) then p=abs(m(t))
2090   if p < abs(tt(t)) then p=abs(tt(t))
2100 next
2110 q=200#/p
2120 for t=1 to 32
2130   fill((t-1)*24+6,256,(t-1)*24+11,256-q*m(t),2)
2140   fill((t-1)*24+12,256,(t-1)*24+17,256-q*tt(t),4)
2150 next
2160 end
2170 func c(t)
2180   if t=32 then return(t)
2190   t=(t+32) mod 32
2200   return(t)
2210 endfunc

```

数値演算プロセッサの活用 FLOAT3+.X

X68000で数値演算といえば、68881を使った数値演算ボードを忘れることはできません。しかし、FLO AT3. Xを導入したものの、いまひとつ実行速度で不満のある方もいるのではないのでしょうか。そこで完全コンパチの高速版、FLO AT3+. Xをお届けします。

Nagai Kiyoshi 長井 清

Hirano Teruhiko 平野 照比古

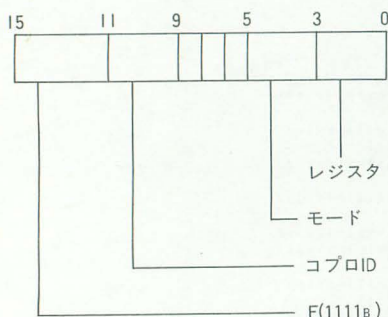
Nakano Shuichi 中野 修一

X68000による実数演算

すでにご存じのように、X68000では浮動小数点演算はFLO ATn.Xというデバイスドライバによって実行します。これは68020のコードのうちのFE系列にあたるユーザー定義コプロセッサ命令を用いることでデバイスドライバを呼び出し、演算を実行しています。

もともと、こういった命令は68000にとっては未実装命令ですので実行しようとするトラップが発生し、所定の例外処理ルーチンに制御が移されます。その飛び先で実数演算をまとめて行えば、デバイスドライバの交換で、浮動小数点演算プロセッサをつけたマシンとつけていないマシンとで、まったく同じオブジェクトコードが実行できるわけです。これがX68000の数値演算の方法です。

ちなみに、68020のF系列の命令コード(命令コードが16進数のFで始まるもの)は、



のような構成になっており、「FE系列の命令」とはコプロセッサID番号が7番にあたるコプロセッサを動かすための命令に対応します。同様な方法によるOSのファンクションコールはFF系列のコードを使っていますが、これもID番号7にあたるコプロセッサ用命令エリアを使用しているわけです。MacintoshのToolbox呼び出しを見てもわかるように、こういった手法は68000系プロセッサのファンクションコールの常套手段といえるものでしょう。

コプロセッサインタフェイス

それでは、こういうとき決まって引き合いに出される、68020のコプロセッサインタフェイスというものについて、ざっと解説してみましょう。

現在、モトローラからコプロセッサとして発表されているのはメモリ管理ユニット68851 (ID0) と浮動小数点演算プロセッサ68881, 68882 (ID1) ですが、68020ではユーザーが自由にコプロセッサを設計できるように、コプロセッサインタフェイスが公開されています。これはメインプロセッサとどのようにデータをやりとりするか、コプロセッサに必要なハードウェアはなにかなどといった情報をまとめて表したものです。

まず、すべてのコプロセッサは図1のようなレジスタを備えていなければなりません(一部は省略可)。コプロセッサを組み込んである場合、まずMPUは命令をデコードし、F系列の命令かどうかを確認してF系列の命令ならば、コプロセッサのコマンドレジスタにコマンドワードを書き込みます。コプロセッサはコマンドを評価し、パラメータに応じてメインプロセッサと双方向通信を始めます。先ほど示したF系列の命令の直後にはコマンドワードが、その後ろには拡張ワード群が並んでいますが、これらの命令は次々とコプロセッサに送られるわけです。

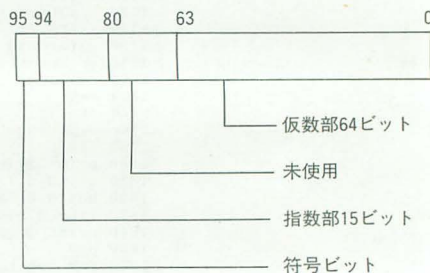
68020ではアセンブラの1命令でこれらの動作が自動的に行われますが、68000などではこういった操作をプログラムによってエミュレートしなければなりません。

68881の概要

X68000の数値演算ボードに取り付けられている68881浮動小数点演算プロセッサの演算フォーマットはIEEE754という2進浮動小数点演算規格に完全準拠しています。また、68881は独自の内部レジスタとして浮

動小数点演算用に8つの80ビットレジスタ(FP0~7)とステータスレジスタ、制御レジスタ、命令アドレスレジスタを備えています。

まずは浮動小数点レジスタから見てみましょう。通常、X68000の浮動小数点演算といえば、64ビットの倍精度演算を指しますが、68881の内部ではすべての演算は96ビットの拡張精度演算で行われます(実際には96ビットのうちの80ビット分だけが使われる)。拡張精度のフォーマットを以下に示します。



未使用の部分は将来的な拡張用ということであり、使用する際には0で埋めるように指導されています。

ステータスレジスタや制御レジスタは32ビットのレジスタを1バイトずつ4つに分けて別々の目的に使用されます。これらは例外処理などの際に使用されたり、フラグの役目をするレジスタです。最後の命令アドレスレジスタは68020と並行動作している際の浮動小数点例外発生アドレスを調べるために使われます。このあたりの詳しいところは『MC68881ユーザーズ・マニュアル』を参照してください。

命令セットについて

68881は1個のMPUなのですが、数値演算専用で68020と組み合わせて使うことを意識して作られているため、ふつうのマイクロプロセッサのようなプログラムを作ることとはできません。データの移動や演算、分岐命令はあっても68881自体ではアドレス計算は行うことはできず、68020に対して

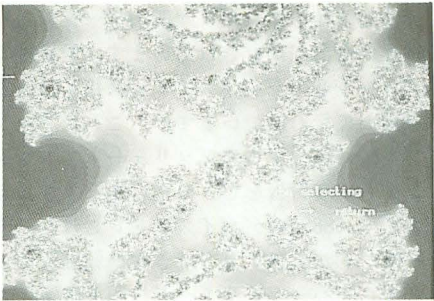
オペランドを要求するわけです。命令は大きく、入出力（データ転送）命令、レジスタ間データ転送命令、単項/二項演算命令、分岐命令などを備えており、ふつうのCPUが整数の加算を行うように、やすやすと倍精度関数演算をこなしてしまいます。

はっきりいってこの68881という石は利口な石です。内蔵された関数はBASICのそれよりも多く、Hyperbolic tangent（双曲線正接）を求めるといった操作なら、BASICやC言語を使うよりもアセンブラのほうが簡単かもしれません。

FLOAT3+.X

以前、X68000にX1turboのWORD POWERを移植した長井さんによるプログラムです。プログラムの名前からだいたいの見当はつくでしょうが、FLOAT3.Xを解析して無駄と思われる部分を改善したものがこのFLOAT3+.Xです。基本的なアルゴリズムは同じでも、平均25%程度速度が上がります、かつプログラムサイズも小さくなっています（注：+は全角です）。

残念ながらソースリストを掲載するスペースがないのですが、62Kバイトに及ぶ逆アセンブルリストと格闘した長井さんにはまったく脱帽です。このプログラムでは明

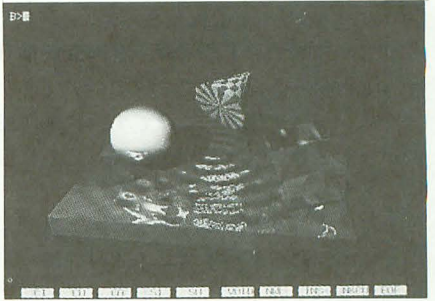


自己平方フラクタル

らかに無駄と思われるフラグチェックはしない、できるだけレジスタを使用するように心がけるといった方針でプログラムされています。数値演算プロセッサを入手されている方はぜひ活用してみてください（ダンプリストは6月号のマシン語入力ツールを使用して打ち込んでください）。

以下にFLOAT2.X, FLOAT3.X, FLOAT3+.Xによる演算速度変化を見てみましょう。より現実的なプログラムで実験してみましょう。Oh！X1988年2月号に掲載された自己平方フラクタルのプログラムを実行した結果、FLOAT2.X（68881なし）では18時間16分4秒、FLOAT3.Xでは9時間20分45秒、そしてFLOAT3+.Xでは5時間44分31秒となりました。

市販のソフトウェアに対してはどうでしょうか。以下はC-TRACE68でレイトレーシ



C-TRACE68の実行結果

ングを行った際の、描画時間を比べたものです（SAMPLE 2, AREA=512×512, STEP=2,2）。

- FLOAT2.X 9時間26分45秒
- FLOAT3.X 3時間18分28秒
- FLOAT3+.X 2時間25分41秒

当然ながら、浮動小数点演算プロセッサなしの場合は圧倒的に遅いことがわかりでしょう。いまのところ、FLOAT3+.Xでもほとんどのソフトは支障なく動作するようです。

8086系のマシンではコンパイラなどで8087オプションを指定すると、劇的に高速化されるのに対して、X68000ではそれほど極端には速くなりません（もちろん、80x86マシン用のコプロ対応プログラムをコプロを持たないマシンで実行すれば一生かかっても結果は出てきませんから、一概に遅いとは

図1 コプロセッサのレジスタ

アドレス	名 称	構 成	ビット長	リード／ライト	必須	機 能
\$00	レスポンスレジスタ	CA PC ファンクション パラメータ	16	R	○	メインプロセッサへのサービス要求
\$02	コントロールレジスタ	不使用 XA XB	16	W	○	エクセプションクリア、アボートの指示
\$04	セーブレジスタ	フォーマットコード バイト長	16	R	○	内部状態退避の開始を指示
\$06	リストアレジスタ	フォーマットコード バイト長	16	R/W	○	内部状態の回復の開始を指示
\$08	オペレーションレジスタ	オペレーションワード	16	W	○	オペレーションワードを受け取る
\$0A	コマンドレジスタ	コマンドワード	16	W	○	コマンドワードを受け命令を開始
\$0E	コンディションレジスタ	不使用 条件選択コード	16	W	○	条件選択コードを受け命令を開始
\$10	オペランドレジスタ	各種	32	R/W	○	あらゆるオペランド、データの受け渡し
\$14	レジスタセレクトレジスタ	レジスタ選択コード	16	R		レジスタ選択コードを示す
\$18	インストラクションアドレスレジスタ		32	R/W		コプロセッサ命令のアドレスを格納
\$1C	オペランドアドレスレジスタ		32	R/W		オペランドの実効アドレスを格納

リスト2 FPPMAC.H

```

1: _SUPER equ $FF20
2: #
3: # define fpp device adress
4: #
5: FPPADR equ $E9E000
6: FPPRES equ $0
7: FPPREST equ $6
8: FPPOPREG equ $8
9: FPPCMD equ $A
10: FPPDATREG equ $E
11: FPPDATREG equ $10
12: #
13: # define fpp response
14: #
15: nullres equ $0802 # fpp is idle
16: snddbl equ $9608 # request to send double pr. data to fpp
17: sndl4 equ $9504 # request to send long integer to fpp
18: recdbl equ $b208 # ready to send double pr. data from fpp
19: rec14 equ $b104 # ready to send long integer from fpp
20: #
21: #
22: # define fpp regname
23: #
24: fp0 equ 0
25: fp1 equ 1
26: fp2 equ 2
27: fp3 equ 3
28: fp4 equ 4
29: fp5 equ 5
30: fp6 equ 6
31: fp7 equ 7
32: #
33: # define function code
34: #
35: _load equ $00
36: _sqrt equ $04
37: _sin equ $0E
38: _cos equ $1D
39: _tan equ $0F
40: _sincos equ $30
41: _arcsin equ $0C
42: _arccos equ $1C
43: _arctan equ $0A
44: _sinh equ $02
45: _cosh equ $19
46: _tanh equ $09
47: _arctanh equ $0D
48: _exp equ $10
49: _expm1 equ $08
50: _twotox equ $11 # 2^x
51: _ln equ $14 # ln( x + 1 )
52: _lnxpl equ $06
53: _log2 equ $16
54: _log10 equ $15
55: _abs equ $18
56: _neg equ $1A
57: _int equ $01
58: _intg equ $03
59: _getexp equ $1E
60: _getman equ $1F
61: _fadd equ $22
62: _fsub equ $28
63: _fmul equ $23
64: _fdiv equ $20
65: _fmod equ $21
66: _frem equ $25
67: _fscale equ $26
68: _fcmp equ $38
69: _ftst equ $3A

```

```

70: #
71: # define macros
72: #
73: #
74: # wait until required status
75: #
76: l_fppadr: macro
77:     lea FPPADR,a5
78:     endm
79: w_stat: macro cond
80:     local w_loop
81:     w_loop:
82:         cmp.w #cond,(a5)
83:         bne w_loop
84:     endm
85: #
86: # load double pr. num to fpp with operation
87: #
88: lddble: macro s1,s2,fppreg,op
89:     w_stat nullres
90:     move.w #5400+fppreg<<7+op,FPPCMD(a5)
91:     snddbl
92:     move.l s1,FPPDATREG(a5)
93:     move.l s2,FPPDATREG(a5)
94:     endm
95: #
96: # store fpp to double pr. num to s1,s2
97: #
98: stdbl: macro s1,s2,fppreg
99:     w_stat nullres
100:    move.w #57400+fppreg<<7,FPPCMD(a5)
101:    w_stat recdbl
102:    move.l FPPDATREG(a5),s1
103:    move.l FPPDATREG(a5),s2
104:    endm
105: #
106: # move num in sfppreg to dfppreg with operation
107: #
108: movedbl: macro sfppreg,dfppreg,op
109:     w_stat nullres
110:     move.w #sfppreg<<10+dfppreg<<7+op,FPPCMD(a5)
111:     endm
112: #
113: # load long integer to fpp with operation
114: #
115: ld14: macro s1,fppreg,op
116:     w_stat nullres
117:     move.w #54000+op+fppreg<<7,FPPCMD(a5)
118:     w_stat sndl4
119:     move.l s1,FPPDATREG(a5)
120:     endm
121: #
122: # store num in fppreg to s1
123: #
124: st14: macro s1,fppreg
125:     w_stat nullres
126:     move.w #56000+fppreg<<7,FPPCMD(a5)
127:     w_stat rec14
128:     move.l s1,FPPDATREG(a5)
129:     endm
130: #
131: # load constant to fppreg
132: # not available ?
133: #
134: ldcnst: macro fppreg,cnstno
135:     w_stat nullres
136:     move.w #55600+cnstno+fppreg<<7,FPPCMD(a5)
137:     endm

```

リスト3 FRACT.BAS

```

20 screen 1,2,1,1:console,,0
30 float T,U,V,W,X,Y
50 dim float p(5)={-0.5#,0.5#,-0.5#,0.4#,0.34#,-0.4#}
60 T=(p(1)-p(0))/511#: U=(p(3)-p(2))/511#: V=p(4): W=p(5)
70 for t=1 to 255: u=cos(pi*((t mod 42)/21#))*12+27.5#: if u>31 then u=31
80 v=cos(pi*((t+21) mod 42)/21#))*7+23.5#: if v>31 then v=31
90 palet(t,hsv(190*t/255+1,u,v))
100 /* comment
110 next
180 usefpp( V , W , T , U , p(0) , p(2) , 511 , 255 , &HFF )

```

リスト4 FRFPP.S

```

1: include fppmac.h
2: .offset 8
3: recon ds.l 2
4: imcon ds.l 2
5: dx ds.l 2
6: dy ds.l 2
7: remin ds.l 2
8: immin ds.l 2
9: MAXDOT1 ds.l 1
10: MAXREP ds.l 1
11: MASK ds.l 1
12: .XDEF _usefpp
13: .XREF _pset
14: .text
15: _usefpp:
16: link a6,#0
17: clr.l -(a6)
18: dc.w _SUPER
19: move.l MAXDOT1(a6),d4
20: move.l MAXREP(a6),d5
21: move.l MASK(a6),d6
22: move.l d0,-(a6)
23: l_fppadr
24: clr.w FPPREST(a5)
25: lddble recon(a6),recon+4(a6),fp2,__load
26: lddble imcon(a6),imcon+4(a6),fp3,__load
27: CLR.L d0
28: L11:
29: CMP.L d4,d0
30: BGT L12
31: CLR.L d1
32: L14:
33: CMP.L d4,d1
34: BGT L15
35: ld14 d0,fp0,__load
36: lddble dx(a6),dx+4(a6),fp0,__fmul
37: lddble remin(a6),remin+4(a6),fp0,__fadd
38: ld14 d1,fp1,__load
39: lddble dy(a6),dy+4(a6),fp1,__fmul
40: lddble immin(a6),immin+4(a6),fp1,__fadd

```

```

41: MOVE.L #0,d2
42: L17:
43: CMP.L d5,d2
44: BGT L18
45: movedbl fp1,fp6,__load
46: movedbl fp6,fp6,__fmul # Y*Y
47: movedbl fp0,fp4,__load
48: movedbl fp4,fp4,__fmul # X*X
49: movedbl fp6,fp4,__fsub # X*X-Y*Y
50: movedbl fp2,fp4,__fadd # Q=X*X-Y*Y+V
51: movedbl fp1,fp5,__load
52: movedbl fp0,fp5,__fmul # X*Y
53: movedbl fp5,fp5,__fadd # 2*X*Y
54: movedbl fp3,fp5,__fadd # Q = 2*X*Y + W
55: movedbl fp4,fp0,__load
56: movedbl fp5,fp1,__load
57: fp4,fp4,__fmul # Q*Q
58: movedbl fp5,fp5,__fmul # R*R
59: movedbl fp4,fp5,__fadd # Q*Q+R*R
60: stdbl d3,d7,fp5
61: cmp.l #540100000,d3
62: bge L18
63: L19:
64: ADDQ.L #1,d2
65: BRA L17
66: L18:
67: and.l d6,d2
68: L21:
69: movem.l d0-d2,-(SP)
70: JSR _pset
71: movem.l (sp)+,d0-d2
72: L16:
73: ADDQ.L #1,d1
74: BRA L14
75: L15:
76: L13:
77: ADDQ.L #1,d0
78: BRA L11
79: L12:
80: unik a6
81: rts

```

▶先日、愛機X1turboの落下試験を行ってしまいました。それ以来、彼女は機嫌を損ねてなかなか起動してくれません。やはりチェックしてもらうべきでしょうか。なにやら中てカタカタいってるし。

大石 和生 (17) 静岡県

X1/X1turbo 組曲「くるみ割り人形」よりシナの踊り

X1/X1turbo マリオネット

MZ-2500 ささやきのステップ

Itou Keiichi
伊藤 圭一

Sasaki Kouji
佐々木孝司

Okaue Keisaku
岡上 圭作

さあ、X1用にMIDI対応MMLも発表され、コンピュータミュージックもまた1歩面白い方向へ足を踏み出したようです。今回はX1用に2曲、MZ-2500用に1曲お届けします。なお、X1用は1988年3月号での拡張、MZ-2500用は1987年9月号での拡張が必要です。

まずはクラシック

さて、今月のトップバッターは、以前X1用のMOONLIGHT SERENADEを投稿してくれた伊藤圭一君の作品です。今回はチャイコフスキーの組曲くるみ割り人形から「シナの踊り」に挑戦してくれました。クラシックに興味がないという皆さんも一度くらいは耳にしたことがあるのではないのでしょうか。なかなか可愛らしい感じの小曲ですが、どうせならほかの曲にも挑戦してほしいところですよ(できれば全曲)。

なぜ、シナの踊り(組曲のなかでは、けっこうマイナー)なのかというと、単に曲の作りが単純だったからだろうで……。実際、繰り返し部分が多いためか、非常に短いプログラムにまとまっていますね。

弦楽器はPSG、ベース、バスーン、クラリネット、フルート以外の楽器は無視してあります。フルートのソロは長音に@を多用しているため若干遅くなるところもあり、一部長音が楽譜どおりでないこともありますが、調整用ですので別に間違いではありません(実行には3月号の拡張が必要です)。

リスト中にところどころ見慣れない記号が並んでいます。これはボリュームコントロール用のサブルーチンに渡すコマンドで、アッパーバーは相対ボリュームアップ、アンダーバーは相対ボリュームダウンを意味しています。たとえば、

"C_5"

をAS\$に入れて、サブルーチン"v"に渡せば、現在のボリューム値よりも5/128だけ小さな音量でCの音を鳴らすMMLが生成されます。MMLのボリュームコントロール用のプリプロセッサだと思ってください。この曲ではアクセントと最後のクレッシェンドにしか使っていませんが、こういった管弦楽曲をMMLに落とすときには有効な手法といえるでしょう。

またもやVIPROOM

続いて、同じくX1(祝版MML要)でBOØWYのマリオネットです。作者の佐々木さんはこのコーナーではお馴染みになったFM音源サークル(?)、VIPROOMの会長という肩書を持っています。以前、渡辺美里の曲で紹介したことがありますね。

なぜ、いまごろ解散してしまったBOØWYなのかというと、たまたま『Keyboard Land』の6月号に楽譜が載ったのを見て、ということらしいのですが、やはり思い入れがないとできないものなのでしょう。

さて、このプログラムにも変なサブルーチンがあります。"AS\$ sub"というのですが、これはできあがった曲を友達に聞いてもらったところ、ドラムが弱いといわれ改良した跡だとか。そのほか、マルチプルによる5度の和音などのテクが使われていますが、1音で和音を出す程度はまだFM音源の初級テクニック。やろうと思えば1音でエコーをかけられるようになるというほどFM音源も奥が深いのです(こういうことになるとOh!FMは凄い)。すでに開発されたハイレクをマスターするのもいいでしょうし、新しい技をみつけるのもいいでしょう。誰かキャリアFIXやショートディレイなどにも挑戦してみてください。

最後は歌謡曲

MZ-2500用には薬師丸ひろ子の「ささやきのステップ」です。今回の岡上さんの投稿にはNTTでお馴染みの「あなたをもっと知りたくて」もあったのですが、全体的な完成度でこちらを選びました。クラシック、ポップス、歌謡曲と、我ながら選曲にまったくポリシーがありませんね(博愛主義者と呼んでください)。

演奏にはまず、Oh!MZ 1987年9月号の



薬師丸ひろ子

MML拡張プログラムを使用し、PC-8801シリーズの音色を選択します。

主旋律には2つ重ねたPSGの音をうまく使ってよい音を作っていますね。OPNでのボーカル処理の典型的な例ともいえるでしょう。全体的に素直なプログラムですが、主旋律が奇麗に決まっているので非常に完成度が高く聞こえます。過去に何度かMZ-2500用の投稿には主旋律の使い方、音の割り当て方に問題があるものが多いと指摘しましたが、この作品やドラゴンスピリットではPSGを生かした使い方がされているといえます。ぜひ参考にしてください。

ただし、この作品の場合FM音源の音自体にはまだまだ改善の余地はありそうですね。

お知らせ

さて、著作権がらみで発表できなかった作品名は公開したほうが参考になるのではないかとのお便りをいただきました。なるほど。これまで発表できなかった作品は以下のとおりです。

今回のプログラムのほかに伊藤圭一さんが送ってくれた「アルビノーニのアダージョ」は編曲者のからみで少し難しそうです。そのほか、「シンセの鬼才」マーク・アイシヤムの「The Threshold of Liberty」は現


```

A 1A 16 04 80 192 40 40 80 00 32 72 BA F8 00 00 00 00 00 80
00 00 00 " ] 36:[ H.H ]
2820 MEMS(&HB6C4,36)-HEXCHRS("FC 00 F5 55 31 21 00 00 0F 00 9F 5
F 9F 5F 8F 90 92 8F 80 43 43 83 16 D8 C9 A8 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 " ] 38:[ Snare ]
2830 MEMS(&HB6E8,36)-HEXCHRS("F9 00 01 31 32 02 0C 00 02 00 98 9
A 9F DA 0A 10 0C B8 08 C0 49 00 A7 F6 F5 F5 01 80 00 00 F4 8C 80
00 02 80 " ] 39:[ Effect ]
2840 MEMS(&HB70C,36)-HEXCHRS("C0 00 01 0E 00 00 15 2F 07 00 1E 1
E 1E 1D 1A 1C 10 90 40 C0 40 00 FD FE F8 F8 00 00 00 00 00 80
00 00 00 " ] 40:[ B.Drum ]
2850 RETURN
2860
2870 ----- 1988 05/29(SUN) 12:34:19 VIP000 CHACHA -----
2880

```

日本音楽著作権協会(出)許諾第8870651-801号

▶筋肉少女帯は凄い！ こんなパンク聞いたことない。難しいピアノがいい。ハードだ、ストロングだ。SIDE Aの「福耳の子供」は泣ける。「ラッシャー木村はえらい」なんだこの歌詞は？ X68000のCMがやれるのは筋肉少女帯しかない。島中 伸之 (18) 愛知県

84 Oh! X 1988.8.

ほしいほしいファイル術

満開製作所
Iwai Ippei
祝 一平

帰納法によってかどうかは、だれも知らないけれど、C調言語講座の第2回目です。前回のprintfに続いて、今月は突如としてファイルアクセスの講義だそうです。その名も「ultra.c」。果たしてムーンサルトか満開飛びか、まずは講義を聞いてのお楽しみ。教科書の『K&R』を手元に置くこともお忘れのないように。

ファイルアクセス

さすがにこのC調言語講座も、第2回目に達したよーである。

さて、普通はこのよーな連載において最初のころはというと、if文やswitch文とかの分岐とか、for文とかwhile文なんぞのループ構造とかをやって、「これこれこーゆー条件のときにこーゆーふーにプログラムの流れが変わるんですよ」というノリで始まりがちである。しかし、私はそんなシケたことはやらないのである。

これはこれで大事なことはあるが、基本的に人間つーもんは面白くないことをやろうとしても、絶対長続きしないものなのである。新皮質では「続けたほうがいい」ということはわかっているのだが、旧皮質のほうが「だって面白くないんだもん」といってダダをコネてるよーな場合、決して物事は長続きはしないはずなのである(注1)。だから対策は2つしかない。すなわち、「面白くないことは最初からやらない」か、もしくは「なんとかして面白いモノにしてしまう」ことである。

この連載においては、私の長年の研究より開発された「とにかくあと回し法」を採用することとした。よーするにこれは、

- 1) とりあえず面白いことだけをやる
- 2) もしも重要なことならば、そのうちやる必要が出てくるであろうから、そのときは「面白くない」などと感じる余裕などはなく、とにかくやる
- 3) もしもやる必要が出てこなかったならば、そもそも重要なことではなかったということであるから、やらなくてよかったを3本の柱とした、極めていーかげんな処世術である。この術式の最大の天敵は「井の中の蛙」という格言であるが、これに対しては「蛙の面に水」で対抗するのである。

注1) ごく稀に、「一度決めたらとことんやり抜く」という人もあるぞーであるが、それは「とにかくやり抜く」ということ自体に快感を感じるという特異体質の人なのであるからして、一般人(特に小さなお子さん)は危険ですから真似をしてはいけません。そこになんらかの楽しみを発見できなければ、三日坊主→自己嫌悪→諸行無常と3段スライドすることになるでしょう。そう、「なせばなる、何事も」などという非科学的なセリフを信じてはいけません(それとも鼻からシタケヨーグルトを喰えとでもいうのか)。

驚異の万能プログラム

だからして、第2回目ではいきなりファイルアクセスをやってしまうのである。もしかすると、「そないなことして面白いんかいな」などと関西弁で反論してくる人もいるかもしれないが、やはりこれはこれなりに面白いはずなのである。

さてさて、リスト1に示すのがもっともシンプルであろうとい

うファイルアクセスの例である。これはファイルの内容を表示するプログラムで、ま、いってみれば、typeコマンドみたいなものだ。しかも使い方によってはcopyコマンドとしても動作するという、タダモノではないプログラムなので、名前もultra.cとした(このよーにすごいプログラムであるから、今月のプログラムのなかでこのリスト1だけはPDSにはしないのである)。

もしかすると読者のなかに、リスト1のどこがファイルアクセスなんだと、いぶかる方もおられるかもしれない。そのよーな場合は急いで、

```
cc ultra.c[CR]
```

としてコンパイルしたのち、

```
ultra < ultra.c[CR]
```

としていただきたい。どーだ、ultra.cの内容が画面に表示されただろう。つーことはtypeコマンドではないか。さらには、

```
ultra < ultra.c > uc.c[CR]
```

としていただきたい。typeコマンドでuc.cを表示してみれば、そこにultra.cが複写されているのを発見するであろう。であるからして、これはcopyコマンドでもあるのだ。うーん、なんてすごいプログラムであることよ。

あんまりしつこくやるとヒンシュクをかうのでこゝらでやめておくが、これはよーするにHuman(MS-DOS)におけるリダイレクト機能なのである。Cでは、

getchar()は、「標準入力」から1文字持ってくる関数

putchar()は、「標準出力」に1文字出力する関数

なわけだ。でもって、普通は「標準入力」はキーボード、「標準出力」はCRT画面ということになっているのだが、

```
ultra < ultra.c[CR]
```

とすると「<」の秘められたパワーが発揮され、「標準入力」がキーボードではなく、ultra.cというファイルに切り換えられるわけだ。さらには、

```
ultra < ultra.c > uc.c[CR]
```

とすることによって、「>」のパワーも加わり、「標準出力」がCRT画面ではなく(新しく作られた)uc.cというファイルになるわけだ。さてここで(初心者にとって)問題としてお勧めなのが、いきなり、

```
ultra[CR]
```

としてみることである。いろいろキーボードをいじくとそれなりに学習できるであろう。なお、困ったときに使うとよい魔法を教えておこう。それは、「Z[CR]」である。これはなかなか便利な呪文であるから、大事に使うように。

ここでリスト1について、2点注意しておかなければならないことがある。まずはプログラムの最初のほうにある。

```
#define EOF -1
```

という1行である。これについては、各自で勉強していただきたい。『K&R』だと、15と95ページである(両方読んでおくよーに)。それから、

```
(c = getchar()) != EOF
```

であるが、これは『K&R』の16~18ページを参考にしていただきたい。ふっふっふっ。

そいでもって、ここで大事なのは、

- 1) Cでは、「代入文」自体が「値」を持つ
 - 2) Cでは演算子の優先順位に気をつけなければいけない
- の2点である。つまり、

```
int a, b, c;  
a = b = c = 4126;
```

を実行すると、a, b, cの3変数は、すべて4126という値になるわけだ。そして、『K&R』の18ページにも注意が書いてあるが、カッコを忘れて、

```
c = getchar() != EOF
```

などと書くと、たちまち思惑とは違う動作をするプログラムとなってしまうのである。それが、リスト2のoka.cである。

これをコンパイルし、

```
oka < oka.c[CR]
```

としても画面には何も表示されないであろう。そこで、

```
oka < oka.c > data[CR]
```

としたあとで、

```
dump data[CR]
```

とすると、dataのなかには01Hが詰まっていることを確認できるであろう。これは演算子の優先順位のなせるイタズラなのである。てなわけで、このよーなプログラムをカッコ悪いとゆーのだな。

ところで、“標準入力”、“標準出力”を“ファイルの一種”だと考えれば、やっぱりultra.cはファイルにアクセスしとるわけであるからして、やっぱりファイルアクセスでないわけではないと主張することにやぶさかではないのである。

ultra.cの改良

このように素晴らしいultra.cであるが、残念ながら致命的な欠点がある。それは、

```
ultra < ultra.x > ultra.q
```

としたあとで、ultra.xとultra.qのディレクトリを表示させ、ファイルサイズを比較してみるとわかるのである。そう、奇怪なことに、ultra.qのほうがultra.xよりも小さいのである。

このような現象が起きるのは、getchar, putcharが文字ファイル、テキストファイルにアクセスすることを前提として作られているからなのである。だからテキストファイルは問題なくコピーできるのだが、“.x”ファイルなどはうまくコピーできないのである。具体的になにがまずいのかというと、いちばんの問題が1AHを読み込んだ場合の動作なのである。普通のテキストファイルでは、1AHはファイルエンドのマークとして使われるので、こいつに出くわしたとたんに、getcharは勝手にファイルエンドと判断し、-1(=EOF)を返してくるのである。そのよーなわけであるから、途中で終わってしまうのである。

そしてもうひとつ凶悪なのが、0AHと0DHの処理である。getchar()は、0DHは無視してなかったことにし、それに対してputchar()は0AHを0DH、0AHの2バイトに変換してしまうのである。なんでこーなっているかについては、ビル・ゲイツに聞いてくれ

である。

そこで、もー少しともにファイルをコピーするのが、リスト3のutu.cである。こーすれば取りあえずはどんなファイルでもちゃんとコピーできるようになる。使い方は、

utu 転送元ファイル 転送先ファイル

というふうになっている。つまり、<>はなしということになったわけである。

で、どうやらこのプログラムは、いきなりであるがなかなか高度である。しかし、これでも、ほとんど実用になる最低限のプログラムであつたりする。ではプログラムの説明に入る。まずはいちばん最初の

```
#include <stdio.h>
```

であるが、よーするにこれは、「これから標準入出力ライブラリを使いますよ」という宣言なのである。プログラムのなかほどにある“fopen”などという関数を使うためには、このライブラリが必要なのである。そして、すでに気づいているだろうが、

```
#define EOF -1
```

リスト1 ultra.c

```
1: #define EOF -1  
2:  
3: main()  
4: {  
5:     int c;  
6:  
7:     while((c = getchar()) != EOF)  
8:         putchar(c);  
9: }
```

リスト2 oka.c

```
1: #define EOF -1  
2:  
3: main()  
4: {  
5:     int c;  
6:  
7:     while( c = getchar() != EOF)  
8:         putchar(c);  
9: }
```

リスト3 utu.c

```
1: #include <stdio.h>  
2:  
3: main(argc,argv)  
4: {  
5:     int argc;  
6:     char *argv[];  
7:     register int c;  
8:     FILE *fp0,*fp1;  
9:  
10:    if (argc > 2) {  
11:        fp0 = fopen(argv[1],"rb");  
12:        fp1 = fopen(argv[2],"wb");  
13:        if ((fp0 != NULL) && (fp1 != NULL)) {  
14:            while((c = getc(fp0)) != EOF) {  
15:                putc(c,fp1);  
16:                fclose(fp0);  
17:                fclose(fp1);  
18:                return;  
19:            }  
20:        }  
21:        printf("君は間違えている！%n");  
22:    }
```

リスト4 utu.bas

```
10 str fn0,fn1  
20 int fp0,fp1  
30 char c  
40 input "転送元ファイル";fn0  
50 input "転送先ファイル";fn1  
60 fp0=fopen(fn0,"r")  
70 fp1=fopen(fn1,"w")  
80 if ((fp0<>-1) and (fp1<>-1)) then {  
90     while( not feof(fp0))  
100         c = fgetc(fp0)  
110         fputc(c,fp1)  
120     endwhile  
130     fclose(fp0)  
140     fclose(fp1)  
150 }  
160 end
```

の1行がなくなっているのである。どうしてかという、stdio.h というファイルのなかに、

```
#define EOF (-1)
```

というのがあるからなのだ(ところで、「stdio」というのは「standard I/O」のハナモゲラである)。

次に、

```
main (argc, argv)
```

```
int argc;
```

```
char *argv[ ];
```

というのがある。これは何かというと、転送元のファイル名と転送先のファイル名を、プログラム中から参照するために必要な下準備である。詳しくは『K&R』の120ページ以降である(ああ楽ちゃん)。

次にあるのが、

```
register int c;
```

だな。これは『K&R』の89ページである(私の持っている第8刷の索引では99ページの誤植になっているな)。ま、register宣言はなくてもいいものであるから、あまり悩まないよーに。

説明はいよいよ佳境に入るのであるが、相変わらずいいかげんのまま進んでいく。まずは

```
FILE *fp0, *fp1;
```

というのがある。ここでX-BASICを思い出していただきたい。X-BASICでは、fopen関数によってファイルをオープンすると、ファイル番号つーもんが返ってきたわけである。で、そいつを受け取るために、

```
int fp0, fp1
```

というふうに整数変数の宣言をしとったわけだ。しかし、Cではそれが整数ではなく、「FILEという構造体へのポインタ」になっているのである。

ポインタという呪文を聞いたとたんめまいを起こした人もいるよーであるが、気を取り直してリスト4のutu.basを見ていただきたい。これはなにかというと、utu.cと同じことをX-BASICでやってみただけなのだ。そしてわかるよーに、fp0, fp1の使われ方は、utu.cとutu.basで、まったく同じなのである。だからいまのところ、悩む必要は全然ないのである。

リスト5 hayautu.c

```
1: #include <stdio.h>
2:
3: #define BSIZE 0x2000
4:
5: main(argc, argv)
6: int argc;
7: char *argv[];
8: {
9:     register int c, sl, dl;
10:    char dbuff[BSIZE];
11:    FILE *fp0, *fp1;
12:
13:    if (argc > 2) {
14:        fp0 = fopen(argv[1], "rb");
15:        fp1 = fopen(argv[2], "wb");
16:        if ((fp0 != NULL) && (fp1 != NULL)) {
17:            do {
18:                sl = fread(dbuff, 1, BSIZ, fp0);
19:                if (sl)
20:                    dl = fwrite(dbuff, 1, sl, fp1);
21:                if (sl != dl)
22:                    printf("書き込みエラーです。");
23:                return;
24:            }
25:        } while (sl > 0);
26:        fclose(fp0);
27:        fclose(fp1);
28:        return;
29:    }
30:
31:    printf("君は間違えている！ %n");
32: }
```

で、リスト3で説明が必要なのは、fopenの第2引数の“rb”と“wb”の部分であろう。rとwは、読み込むか書き込むか指定である。

これはX-BASICと似ているから自明であろう。問題はbのほうであるが、これはどーゆーものかという「バイナリモードの指定」で、よーするに1AHだろうが0DHだろうが0AHだろうが、よけいな難しいことは考えずにそのまま扱ってしまおうというモードである。

てなわけで、バイナリモードでファイルをオープンすれば、“x”形式のファイルなどを読み書きしても変なことが起きずにすむというわけである。と、ゆーことは、残る問題はスピードだけ一つことになるわけだな。

んでもって、するどい人はわかるよーに、リスト3のプログラムが遅い理由のヘソは、1文字ずつシコシコと「読んで書く」をしているからなのであった。つまりは、一度に数千字(バイト)ぐらいをどば一つと読んで、そいでもってそれをイッキにどば一つと書けば、速くなるのではないかということが予想されるであろう。

よーするに左の皿から右の皿に豆を移すような作業を考えた場合、一粒ずつ運ぶよりも、何十粒かをまとめてどどと運んだほうが速いという、極めて当たり前の常識なのである。

では、まずは、どば一つと文字を読み込むにはどーすればいいかである。

そこで出てくるのが、リスト5のhayautu.cである。ここで注目していただきたいのが、fread, fwriteの2関数である。freadはファイルから指定した長さ(バイト数)だけデータを読んできて、配列に格納してくれる関数、fwriteは配列からファイルへ指定した長さだけデータを書き込んでくれる関数である。引数は、

fread(配列、データサイズ、データ個数、ファイルポインタ)となっている(fwriteも同じ)。データサイズというのは、「ひとつのデータは何バイトか」ということである。hayautu.cではchar型の配列を使っているのだから、“1”なわけだ。もしもintかfloatなら4、doubleなら8ということになる。

ちなみにデータサイズはプログラム中でsizeof(char), sizeof(int)などと書くことも可能で、そのようにするととてもカッコイ

イものなのである。

リスト6にそれを使ったプログラムを載せておこう。実行結果は「1, 4, 4, 8, 22」となる。そう、sizeof ()には、構造物名を食わせることもできるわけだ。

で、ここまでやってみると、ちょいとまづいことに気がつくであろう。

それは、タイムスタンプである。Human68k (MS-DOS)には、タイムスタンプつーもんがあって、ファイルが作成された（最後に書き換えられた）日付と時間を記録してあるわけだ。で、dir なんぞとするとそのタイムスタンプが表示されるわけである。そして copy コマンドでコピーして作ったファイルはタイムスタンプが変わっていないのだが、hayautu. xでコピーしたファイルだとタイムスタンプがコピーした時点での時間になってしまうのである。こーゆーのは気分がよくないので、いきなりここでタイムスタンプの設定へと走るのである。

そして最終的に出来上がったのが、リスト7の maruutu. c である。

hayautu. cから変わったのは、変数宣言の

```
int sfh, dfh;
```

と、終わりのほうで

```
fileno ( )
```

```
FILEDATE ( )
```

の2つの関数を呼び出していることである。なお、コンパイルするには、/Yオプションを付けて、

```
cc /Y maruutu. c
```

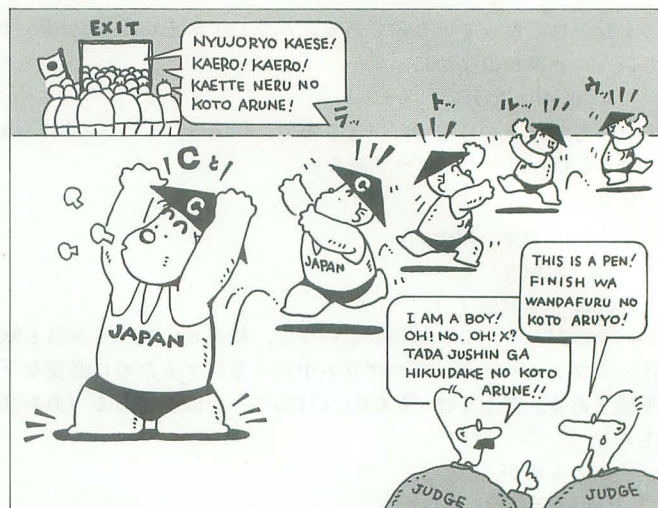
としていただきたい。

リスト6 sizemiru. c

```
1: #include <stdio.h>
2:
3: main()
4: {
5:     printf("%d %d %d %d %d\n", sizeof(char),
6:           sizeof(int), sizeof(float), sizeof(double),
7:           sizeof(FILE));
8: }
```

リスト7 maruutu. c

```
1: #include <stdio.h>
2:
3: #define BSIZE 0x2000
4:
5: main(argc, argv)
6: int argc;
7: char *argv[];
8: {
9:     register int c, sl, dl;
10:    char dbuff[BSIZE];
11:    FILE *fp0, *fp1;
12:    int sfh, dfh;
13:
14:    if (argc > 2) {
15:        fp0 = fopen(argv[1], "rb");
16:        fp1 = fopen(argv[2], "wb");
17:        if ((fp0 != NULL) && (fp1 != NULL)) {
18:            do {
19:                sl = fread(dbuff, 1, BSIZE, fp0);
20:                if (sl)
21:                {
22:                    dl = fwrite(dbuff, 1, sl, fp1);
23:                    if (sl != dl)
24:                    {
25:                        printf("書き込みエラーです。");
26:                        return;
27:                    }
28:                }
29:            } while (sl > 0);
30:            sfh = fileno(fp0);
31:            dfh = fileno(fp1);
32:            FILEDATE(dfh, FILEDATE(sfh, 0));
33:            fclose(fp0);
34:            fclose(fp1);
35:            return;
36:        }
37:    }
38:    printf("君は間違えている！\n");
39: }
```



まずは fileno () であるが、これはファイルポインタを渡すと、それに対応する“ファイルハンドル”つーもんを返してくれる関数である。タイムスタンプをいじるには、このファイルハンドルが必要なわけだ (のはずである)。

で、次にある、なぜか大文字でできている FILEDATE という関数であるが、これは

FILEDATE (ファイルハンドル, 0)

とすると、そのファイルハンドルのファイルのタイムスタンプを読み出してくる関数である。第2引数の0が露骨である。ここが0でない場合は、タイムスタンプの設定となる。よって、

FILEDATE (dfh, FILEDATE (sfh, 0))

とすると、sfhのファイルからdfhのファイルへタイムスタンプがコピーされるのである。

Cのライブラリ関数には、これらのファイルアクセスに限らず、さまざまな関数が群雄割拠しているのである。そしてCを究めるには、これらの関数群の制圧と掌握が不可欠であるが、残念ながら未だに私もアフガニスタンだったりする。

今月はそこそこのいーかげんさであった。ではまた来月。

Cとアセンブリ言語をリンクして使う

Nakamori AKira

中森 章

先月のC言語特集に引き続いての特別講義、今月はC言語をアセンブリ言語とリンクしてプログラミングするテクニックをご教授願いましょう。状況に応じたアセンブリ言語の活用は、C言語のサイコフレーム(?)としてパワーを発揮するでしょう。

コードを受け入れるだけでは

C言語はアセンブリ言語の代わりに用いられます。しかし、しよせんはコンパイラ言語ですから、最初からアセンブリ言語で書いたプログラムにはスピードの面でもオブジェクト効率の面でもありません（おや、どこかで見たような書き出しだなあ）。

先月の特集では、Cコンパイラの出力するアセンブリ言語のコードにも学ばべき点が多いということで、代表的なCの出すコードを調べてみました。が、Cコンパイラの吐き出すコードをそのまま受け入れるだけでは、そこそこの機能を持ったプログラムしか作ることができません。しかし、スピードを要求される部分に対し、アセンブリ言語を隠し味として用いることでプログラム全体の機能アップをすることができるのです。

そこで今回は、一步進めてC言語をアセンブリ言語とリンクする方法について解説していきたいと思います。

実際、C言語自身もアセンブリ言語とリンクしやすいように作られていますから、そのような使い方もあながち間違った使い方ではないでしょう。C言語はUNIXを記述している言語として有名ですが、実はそのUNIXもスピードを要する部分はアセンブリ言語で記述されているのです。

C言語の常識というメガネで

C言語とアセンブリ言語のリンクは、通常、関数のレベルで行われます。すなわち、C言語で書かれたプログラムに含まれている関数のいくつかをアセンブリ言語で記述した関数に置き換えるという方法です。

関数というものは、それを呼び出す側からは引数（アーギュメント）を与え、関数から戻ってきたときは結果の値を期待しま

す。したがって、呼び出された側（関数）では、引数がどのように渡されてくるのか、そして呼び出した側に対して、結果の値をどのような方法で返したらよいのかを知っていなければなりません。

また、アセンブリ言語で書かれた関数の中からC言語で書かれた関数を呼び出す場合もあるでしょう。嬉しいことに、ほとんどのCコンパイラではこの呼び出し方・呼び出され方の手続きが共通になっています。それはC言語を用いる際の常識といっても差し支えありません。まずは、それらの常識からお話ししましょう。

1) ローカル変数の領域はスタック上に確保される。

はじめに、ここでいうローカル変数とは自動 (automatic) 変数のことです。関数の入り口で領域が確保され、関数の出口で領域が解放されるので「自動」の名があるのでしょう。関数の先頭で、

```
foo( )
{
    int i, j;
    :
```

のように、static とか register といった記憶クラスの指定をせずに宣言されている i や j が自動変数です（自動変数にするための auto という宣言もありますが）。

さて、Cコンパイラの出力するコードを眺めると、関数の外部で宣言した外部変数名や関数名は名前の最初か最後に _（アンダースコア）をつけて、

```
_main
```

とか、

```
_foo
```

といったラベルでリスト中に現れています。しかし、自動変数については、プログラムリストのどこにも名前が見当たりません。これは自動変数の領域がスタック上に確保され、自動変数へのアクセスはスタック上

のある地点からの相対位置を指定して行われるためです。この自動変数のためのスタック上の領域をスタックフレームと呼び、自動変数へのアクセスの基となる位置をスタックフレームのベースと呼びます。

たとえば、あなたが自動変数として、

```
Chan_Agi_Quess_Paraya
```

などという名前の変数を宣言したとしましょう。しかし、この立派な変数名もCコンパイラのコードのなかでは「スタックフレームのベースから一番目の変数」という情けない名前になってしまうのです。スタックフレームのベース（のアドレス）はレジスタに記憶されます。それがフレームポインタと呼ばれるレジスタです。

スタックフレームは関数の入り口で生成され、関数の出口で解放されます。16ビット以上のCPUではこのための専用命令を持っていますが、8ビットや昔の(?)16ビットCPU（お馴染み8086）ではスタックポインタを操作することで同じ処理を実現します。

●スタックフレームを生成する命令

PREPAREとかENTERと呼ばれることが多いのですが、68000では LINK と呼ばれます。呼び方はいろいろありますが、これらの命令はどれも、

- ・フレームポインタとして用いるレジスタをスタックに退避（プッシュ）する。
- ・そのときのスタックポインタの値をフレームポインタにコピーする。
- ・スタックフレームとして必要なバイト数だけスタックポインタを進める（必要なバイト数を引く）。

という動作を行うという点で一致します。

また、フレームポインタとして使われるレジスタはCPUによってだいたい決まっています。つまり、

8080 (Z80) --- BC

8086系 --- BP

68000系 --- A6

という状況です。それぞれのCPUについてスタックフレーム生成の手順がどのように行われるのかを図1に示しましょう。

ここでは簡略化して自動変数がすべて4バイトのサイズを持っている場合を考えます。このときの各自動変数の位置はフレームポインタからの相対位置で、

1 番目の変数 フレームポインタ - 4
2 番目の変数 フレームポインタ - 8
3 番目の変数 フレームポインタ - 12
4 番目の変数 フレームポインタ - 16
⋮

となります。

フレームポインタに対してマイナスの変位で参照することに注意しましょう。ただし、Z80 (αC) の場合はフレームポインタをスタックフレームを形成した直後のスタックポインタと同じ位置を指していますから変位はプラスとなります (なぜかは知りませんが)。また、フレームポインタ自身は (Z80の場合を除いて) 古いフレームポインタが退避されている位置を示しています。

さて、今は変数のサイズが4バイトのもの

のみを考えたため、フレームポインタからの変位はすべて4の倍数になっています。しかし、1バイトや2バイトなどのいろいろなサイズの変数が一緒に宣言されている場合は、変位の決め方はコンパイラによってまちまちのようです。たとえば、

```
bar ( )
{
    int i;
    char j;
    int k;
    ⋮
}
```

という宣言がある場合、i は、

フレームポインタ - 4

の位置に割り当てられ、j は、

フレームポインタ - 8

の位置に割り当てられます (int型を4バイトのサイズと考えた場合)。しかし、次のk は、コンパイラによって、

フレームポインタ - 9

であったり (char型が1バイトであるため、メモリの無駄をしないように割り当てを行

うとこうなる)、

フレームポインタ - 12

の位置であったりするので。

●スタックフレームの解放する命令

DISPOSE, LEAVE, EXIT などと呼ばれます。68000ではUNLKという命令です。スタックフレームの生成は少々ややこしかったのですが、スタックフレームの解放は簡単です。

- ・フレームポインタをスタックポインタにコピーする。
- ・スタックから退避しておいた、古いフレームポインタの値を回復(ポップ)する。

この2つの操作でスタックポインタを元の状態に戻すことができます。図2に各CPUのスタックフレームを解放する動作を示します。

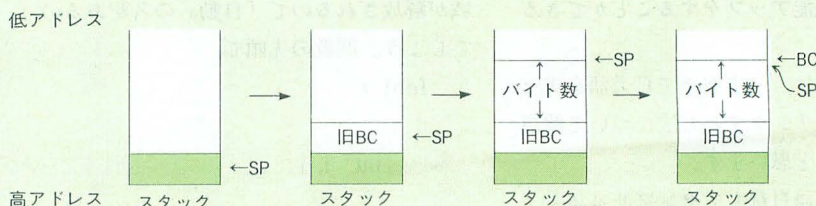
ところで、自動変数の知識がアセンブリ言語の関数とC言語のリンクのためになぜ必要なのかわからない人もいると思います。実のところ、自動変数の知識はあまり必要ではありません。まあ、一般教養と思ってください。ただし、フレームポインタとい

図1 スタックフレームの生成

① Z80 (αC)

```
PUSH BC
LD HL, -(バイト数)
ADD HL, SP
SP, HL
LD B, H
LD C, L
```

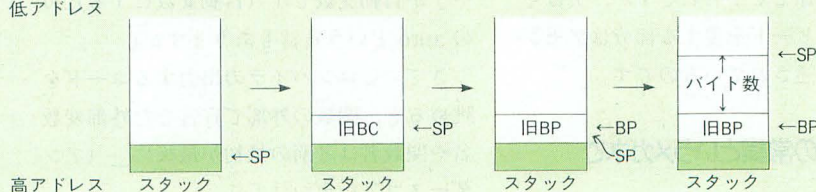
注) Z80ではフレームポインタ(BC)は、スタックフレームの一番低いアドレスを指している



② 8086 (Turbo C)

```
PUSH BP
MOV BP, SP
SUB バイト数, SP
```

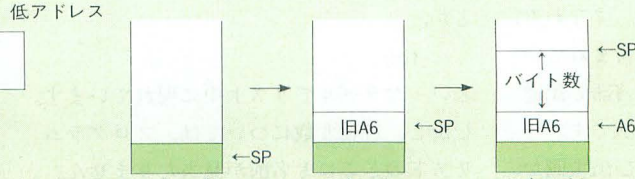
注) 8086ではフレームポインタ(BP)は、スタックフレームの一番低いアドレスを指している



③ 68000 (XC)

```
LINK A6, #- (バイト数)
```

注) 68000ではスタックフレームの形成が1命令でできる



同時に行う

うものが存在するという事、それがスタックポインタを操作して作られるという事は知っていなければなりません。なぜなら、このフレームポインタは、スタックフレームのベースへのポインタだけではなく、関数に渡されてくる引数へのポインタとしても用いられるからです。それを次に説明しましょう。

2) 引数はスタックを介して渡される。スタックに引数を積む場合は、int型またはdouble型に変換される。

C言語では引数はスタックを介して関数に渡されます。このときスタックに引数がプッシュされるのですが、引数を積む順序は、関数の引数として後ろのほうに書かれているものが先になります。つまり、

```
foo(a, b, c);
```

という関数呼び出しは、

```
push c
push b
push a
call foo
```

というコードに展開されます。

このとき引数は、それが整数型(char, short int, long int)であればlong int型(32ビット)に、それが実数型(float, double)であればdouble型(64ビット)に変換されてスタックに積まれます。

しかし、これはあくまでも原則で(UNIX上のCコンパイラはたいていこうなっていますが)、世の中にはびこっているMS-DOS上のCコンパイラは違う方針を取っています。つまり、整数型については、long int型以外はshort int型(16ビット)に変換して積み(long int型はそのまま)、実数型についてはfloat型(32ビット)をdouble型に変換することはありません(double型はそのまま)。

これは、UNIX上の多くのCコンパイラが32ビットCPUのためのものであり、MS-DOS上のCコンパイラが16ビットCPUのものであるという点に理由がありそうですが、これがUNIXとMS-DOS間でC言語で書かれたプログラムの移植をする際の大きな問題点となっているのです(UNIXではただ単にintと書いた場合はlong int型を示す)。

また、このことはC言語から呼ばれる関数をアセンブリ言語で書く場合も頭に入れ

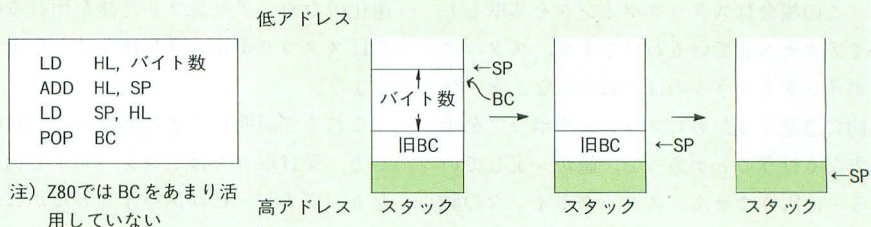
ておかねばなりません。つまりスタックに積まれている引数は、UNIXでは4バイト(32ビット)ごとに並び、MS-DOSでは2バイト(16ビット)ごとに並ぶのです(今は整数型の引数のみを考えている)。言い忘れましたが、CP/M-80のCコンパイラはMS-DOSと同じで、Human68kのXCはUNIXと同じです。

さて、先ほどの、

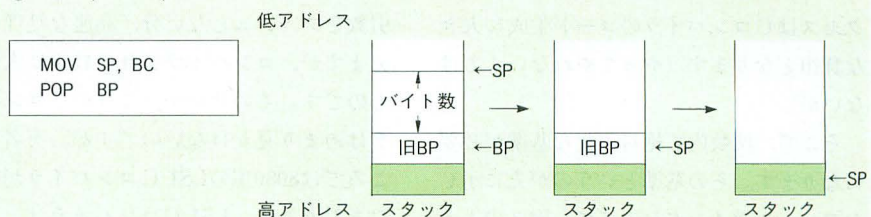
```
foo(a, b, c);
```

図2 スタックフレームの解放

① Z80(αC)



② 8086(Turbo C)



③ 68000(XC)

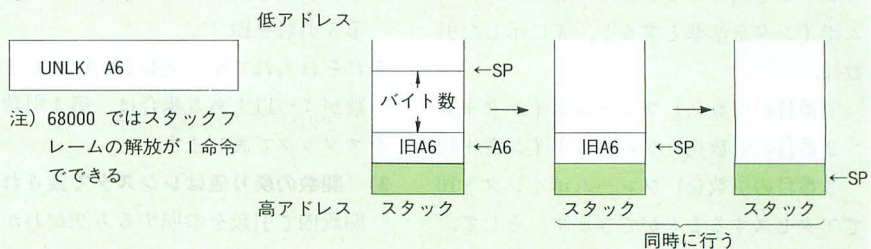
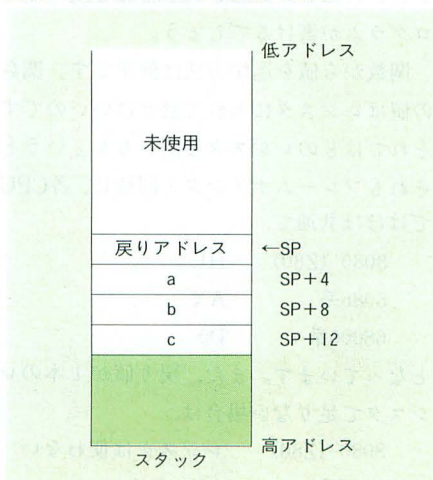


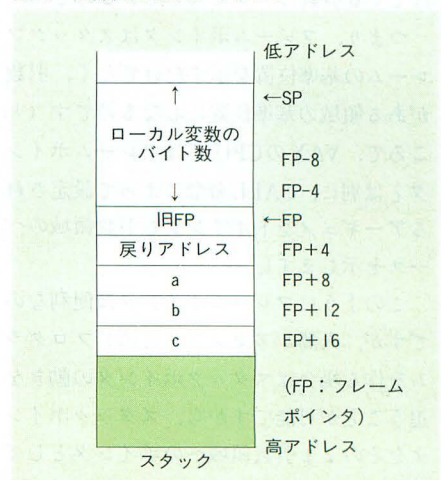
図3 関数の入り口での引数の位置



という関数呼び出しに戻りましょう。この場合、関数fooの入り口ではスタックの状態は図3のようになっています(引数はすべてlong int型とします)。これにより関数側では、

- 1 番目の引数(a) スタックポインタ+4
 - 2 番目の引数(b) スタックポインタ+8
 - 3 番目の引数(c) スタックポインタ+12
- で引数へのアクセスができるようになります。

図4 関数内でのスタックフレーム



リスト1 asm文のサンプル

```
/*
 *      a s m 文のサンプル (このプログラムは実行できません)
 */
main()
{
    int    i,j;
    for(i=0; i<10; i++){
        asm("    move.l    -4(a6),d0 ");
        asm("    add.l     #123,d0  ");
        asm("    move.l    d0,-8(a6) ");
        printf("i=%d i+123=%d\n", i, j);
    }
}
```

この場合はスタックポインタを基準としてアクセスしているわけですが、スタックポインタというものは、式の値などを一時的に退避するためにプッシュやポップを予告なく行うことがあって、値が一定しているとは限りません。スタックポインタの動きを常に管理していなければならないため、スタックポインタを基準とする引数へのアクセスはCコンパイラのコード生成に大きな負担となります (やってやれないことはないが)。

そこで、関数内で絶対不変な基準が必要になります。その基準というのが先に示したフレームポインタなのです。図3のようなスタックの状態で、スタックフレームを形成すると図4のようになります。フレームポインタを基準とすると、先に示した引数は、

1 番目の引数(a) フレームポインタ+8
2 番目の引数(b) フレームポインタ+12
3 番目の引数(c) フレームポインタ+16
でアクセスすることができます。そして、多くのコンパイラはこの方法で関数に渡されてくる引数にアクセスしているのです。

つまり、フレームポインタはスタックフレームの基準位置を示すだけでなく、引数がある領域の基準位置にもなるのです (ところで、VAXのCPUではフレームポインタとは別に、CALL命令によって設定されるアークメントポインタで引数領域のベースを示します)。

このようにフレームポインタは便利なのですが、人間がアセンブリ言語でプログラムを作る場合はスタックポインタの動きを追うことが可能ですから、スタックポインタをそのまま引数領域へのポインタとして利用することもできます。もし、関数の高

リスト2 #asm~#endasmのサンプル

```
/*
 *      # a s m ~ # e n d a s m のサンプル
 *      (このプログラムは実行できます)
 */
main()
{
    int    i,j;
    for(i=0; i<10; i++){
        #asm
            move.l    -4(a6),d0
            add.l     #123,d0
            move.l    d0,-8(a6)
        #endasm
        printf("i=%d i+123=%d\n", i, j);
    }
}
```

速化のためにアセンブリ言語を用いるのならスタックポインタを使うことを考えましょう。

これまで説明してきた関数への引数の渡し方、受け取り方はCコンパイラで標準的なものですが、Cコンパイラのなかにはレジスタを介して関数と引数のやり取りを行うものもあります。引数のレジスタ渡しは引数をプッシュしない分、高速な処理を行えますが、コンパイラ自身の負担は大変なものです。そのせいか、こういうコンパイラはあまり見かけないのですが、有名などころでは8080用のLSI-Cコンパイラがそれにあたります。LSI-Cコンパイラは、

第1引数をHLに、
第2引数をDEに、
第3引数をBCに、
それぞれ入れてから関数をCALLします。引数が4つ以上ある場合は、第4引数以降をスタックで渡します。

3) 関数の戻り値はレジスタで渡される。

関数内で引数を参照する方法がわかったら、次は関数から値を返す方法です。これがわかればもうアセンブリ言語で関数のプログラムが書けるでしょう。

関数から値を返す方法は簡単です。関数の値はレジスタに入れて返せばいいのです。それではどのレジスタを用いるかというと、それもフレームポインタと同様に、各CPUではほぼ共通で、

8080 (Z80)	HL
8086系	AX
68000系	D0

となっています。また、戻り値が1本のレジスタで足りない場合は、

8080 (Z80)	レジスタは使わない
8086系	AX, DX

68000系 D0, D1

となるようです。

これ以外の場合はスタックを使ったりするなどコンパイラごとに工夫が行われていて一般的なことはいえませんが、アセンブリ言語で関数を作る場合には、ほとんどがint型の値を返すと思われるので、これだけ知っておけば十分です。

ちょっとセコイインライン展開

アセンブリ言語を用いて関数を書き、それをC言語のプログラムから呼び出すことは可能です。このとき、どんな小さいプログラムを作る場合でも、最低C言語のプログラムとアセンブリ言語のプログラムの2つのプログラムが必要になります。しかし、多くのCコンパイラではC言語のプログラムにアセンブリ言語の記述を埋め込むことができるようになっています。この機能を使えば、C言語とアセンブリ言語というぐあいにもプログラムをわざわざ2つに分けなくても、ひとつのプログラムですんでしまいます。これがアセンブリ言語のインライン展開というやつです。

しかし、このアセンブリ言語の記述はC言語の記述の中に埋め込むだけのものですから、アセンブリ言語だけで書いた場合のような効率のよさは期待できません。また、最適化の段階で用いるオプティマイザが理解できないような命令列を埋め込んでしまう恐れがあるため、インライン展開を用いたプログラムに最適化を行うことはできません。

インライン展開は、新たな関数を作るほどではないが、C言語の文法内ではどうしても無理な機能を実現する場合にのみ使用

すると思ったほうがよいでしょう。アセンブリ言語を使う方法としてはちょっとセコいのですが、何かの役に立つことがあるかもしれませんから説明しておきましょう。

インライン展開の方法はコンパイラによってまちまちですが、大きく分けて次の2つがあります。

1) asm文

UNIX上のCコンパイラはすべて、asm文を使用することでインライン展開をすることができます。asm文とは、

```
asm("文字列");
```

という関数呼び出しのような形式で使用され、()内に書いてある文字列がそのまま出力コードに埋め込まれます。

パソコンのCコンパイラではasm文によってインライン展開をするものをあまり見かけませんが、LSI-Cは_asm_という名前ではまる関数にasm文と同じ機能を持たせているようです。

asm文の使用例(一応XC用)をリスト1に示しますが、XCはasm文をサポートしていないのでコンパイルするとエラーになってしまいます。UNIX上のCコンパイラで使うときはこのようにすればいいのだという例と思ってください。

なお、asm文で記述してある内容はローカル変数(自動変数)iに123を加えたものを、同じローカル変数のjに代入するという単純なものです。int型の変数はフレームポインタ(A6)からの相対位置で示されることを思い出せば意味はわかりますね。この相対位置は原則として宣言された順に決められるので、リスト1では、

```
i が -4 (A6) に
```

```
j が -8 (A6) に
```

なるのです。

2) #asm~#endasm宣言

これはプリプロセッサへの指定のかたちでインライン展開を行う形式です。#asmと#endasmの間の記述がそのまま出力コ

ードに埋め込まれます。パソコンのCコンパイラでインライン展開を行えるものは圧倒的にこの形式が多いようです(XCもこの部類です)。

リスト2にXCによる使用例を示します。これはリスト1でasm文になっている部分をそのまま#asmと#endasmの間に記述したもの(プログラムの意味はまったく同じ)で、こちらはXCでちゃんとコンパイルできますよ。

アセンブリ言語で関数を

それでは、実際にアセンブリ言語で関数を書いてみましょう。例として用いるCコンパイラは、おそらく一番多くの人が持っていると考えられるαCとXCです。ここではフィボナッチ数列を求める関数を変形したものをC言語とアセンブリ言語で記述してその速度を競います。

まずは、リスト3とリスト4にC言語で記述された関数を示します。リスト3がメインプログラムでリスト4の関数を10回呼び出します。そして、私たちはリスト4に対応する関数をアセンブリ言語で記述してリンクすればよいのです。リスト4は再帰呼び出しを行う関数になっていますから、アセンブリ言語で再帰呼び出しを行う場合の参考にもなるでしょう。

1) αC編

αCは直接オブジェクトコードを出力するコンパイラで、そのオブジェクトコードも独自のコードになっていますから、既存のアセンブラで作ったオブジェクトを簡単にリンクすることはできません。

実はαCコンパイラの基になったBDS Cコンパイラではアセンブリ言語で書かれたソースプログラムをCP/Mに付属のASMにかかると形式に変換するCASM(プリプロセッサ)というユーティリティが付属していました。このユーティリティを用いると

アセンブリ言語のプログラムからBDS Cとリンクできる形式のオブジェクトコードを作ることができたのです。残念ながら、αCにはそのユーティリティは付属していませんが、このコンパイラが最初からアセンブリ言語とのリンクを考えていたものであることがわかるでしょう。

αCはBDS Cとほとんど変わるところがありませんからそのCASMさえ手に入ればアセンブリ言語とのリンクを容易に実現することができます。CASMが手に入らない人は、御手洗穀著『BDS Cプログラミング』(工学図書)を見てください。この本にはCASMをZ80用に改良したZCASMというプリプロセッサの全ソースリストが載っているのを打ち込みましょう。

リスト4の関数をCASMの入力でできるようなアセンブリ言語で記述したプログラムがリスト5です。関数の最初ではスタックポインタ+2の位置(アドレス)に引数があること(スタックポインタの位置には戻りアドレスがある)、関数の値はHLに入れて返すことに注意すればあとはレジスタの値を壊さない限り何をやってもかまいません。

リスト5では再帰呼び出しのときにスタックに積んだ引数の捨て場所にIXレジスタを使っています。αCは8080用のCコンパイラですから、8080に存在しないレジスタを壊しても問題はないと思います。

このプログラムを、リンクして実行する手順はここでは説明しません。各自マニュアルを調べてください。もともと、図5に実行結果を示しますが、これを見るだけでも手順はわかると思います。

今、リスト3のプログラム名がFIBMAIN.C、リスト4のプログラム名がFIB1.C、リスト5のプログラム名がFIB2.CSMとなっています。そして、問題の実行時間ですが、fib(20)の値を一度プリントしてから次に再びプリントするまでの時間を比べると、

リスト3 メインプログラム

```
int fib();
int main()
{
    for(i=0; i<10; i++)
        printf("fib(20)=%d\n", fib(20));
}
```

リスト4 メインプログラムから呼び出す関数(C言語)

```
fib(n)
{
    int n;
    if(n==0) return(0);
    if(n==1) return(1);
    if(n==2) return(1);
    if(n==3) return(2);
    return( fib(n-1)+fib(n-2)+fib(n-3)+fib(n-4));
}
```


はいきませんがかなりのスピードアップです。

アセンブリ言語は最後の武器だ?

アセンブリ言語とC言語とのリンクを行えば、プログラムの実行速度を上げられることがわかったと思います。それならば、最初からアセンブリ言語だけでプログラムを作るほうが良いという考えも当然出てきますが、アセンブリ言語だけでC言語に匹敵するような制御構造を実現しようとすると大変な労力が必要となります。それに、まったくスピードを要求されない部分までもアセンブリ言語で記述するのは労力の無駄

とも言えます。

やはり、アセンブリ言語はどうしてもスピードが要求されるプログラムのクリティカルパスに対して用いたとき（当然、プログラムはよくモジュール化されていて、アセンブリ言語で書くべき関数が明確になっていなければなりません）に、一番の能力を発揮するものなのでしょう。

ところで、この原稿ではC言語とアセンブリ言語のリンクがさも当たり前に行われているように書いてきました。しかし、現実にはよほどのことがない限りC言語の出力するコードで満足するプログラマが多いようです。

たとえば、VAXのUNIX上でC言語を使

用している人のうち、どのくらいの人がそのCPUのアセンブリ言語の命令を知っているのでしょうか。少なくとも私の周りにはVAX上でアセンブリ言語を活用している人は皆無です。きっと、「C言語はアセンブリ言語の代用に使っている」なんていう人のなかにも、アセンブリ言語（そのCPUはなににせよ）を知らない人が多いのではないのでしょうか（これは一種の詭弁ではないだろうか）。

でも、Cの性能によってはどうしても高速化したいという人もいるかもしれませんが、もしかしたらアセンブリ言語とC言語のリンクというテクニックはかなり「その筋」なことなのかもしれませんね。

リスト5 メインプログラムから呼ぶ関数(αC, CASM用)

```
fib:      FUNCTION      fib
          push          d      ; DE : register variable
          lxi           h,4
          dad           sp
          mov           a,m
          inx           h
          mov           h,m
          mov           l,a
          ora           h
          jz            L0
          dcx           h
          push          h      ; (SP) = HL-1
          mov           a,l
          ora           h
          jz            L1
          dcx           h
          push          h      ; (SP) = HL-2
          mov           a,l
          ora           h
          jz            L2
          dcx           h
          push          h      ; (SP) = HL-3
          mov           a,l
          ora           a
          jz            L3
          dcx           h
          push          h      ; (SP) = HL-4
          call          fib
          xchg          db
          call          fib
          dad           d
          xchg          db
          call          fib
          dad           d
          xchg          db
          call          fib
          dad           d
          db            0ddh,0elh ; POP IX
          pop           ret
          L0:           pop           d
          ret
          L1:           pop           h
          lxi           h,1
          pop           d
          L2:           pop           h
          pop           h
          lxi           h,1
          pop           d
          ret
          L3:           pop           h
          pop           h
          pop           h
          lxi           h,2
          pop           d
          ret
          ENDFUNC
```

リスト6 メインプログラムから呼ぶ関数(X68000アセンブリ言語)

```
.globl _fib
.text
.even
_fib:
  move.l 4(sp),d0
  lea    -20(sp),sp
  move.l d7,16(sp)
  cmpi.l #0,d0
  beq    L0
  subq.l #1,d0
  beq    L1
  move.l d0,12(sp)      ; n-1
  subq.l #1,d0
  beq    L2
  move.l d0,8(sp)       ; n-2
  subq.l #1,d0
  beq    L3
  move.l d0,4(sp)       ; n-3
  subq.l #1,d0
  move.l d0,(sp)        ; n-4
  jsr    _fib
  move.l d0,d7
  addq.l #4,sp          ; +4
  jsr    _fib
  add.l  d0,d7
  addq.l #4,sp          ; +4 (8)
  jsr    _fib
  add.l  d0,d7
  addq.l #4,sp          ; +4 (12)
  jsr    _fib
  add.l  d7,d0
  lea    8(sp),sp       ; +8 (20)
  move.l -4(sp),d7
  rts
  .even
L0:
  lea    20(sp),sp      ; d7 no change
  clr.l  d0
  rts
  .even
L1:
  lea    20(sp),sp      ; d7 no change
  moveq.l #1,d0
  rts
  .even
L2:
  lea    20(sp),sp      ; d7 no change
  moveq.l #1,d0
  rts
  .even
L3:
  lea    20(sp),sp      ; d7 no change
  moveq.l #2,d0
  rts
.end
```

CONCERTO-X68K

DATA PRO-68K/CARD PRO-68K

X68000あなたの知らない世界

MS-DOSエミュレータ CONCERTO-X68K

ついに、アクセスからMS-DOSエミュレータCONCERTO-X68Kが発売になりました。これはX68000上でMS-DOSのソフトを走らせてしまおうというものです。MS-DOSのソフトが動いてなにかおいしいのだろうと思う人もいれば、エミュレータなどは遅くてしょうがないだろうという人もいられるでしょう。はたして、そうなのか。今まで、何度かこのCONCERTO-X68Kについてのレポートが本誌でされてきました。今回、本格的に試用する機会がありましたので、詳しく探してみたいと思います。

まずはCONCERTO-X68Kの構成

CONCERTO-X68Kの薄緑色のパッケージを開けると、中にはDOS Engineと呼ばれるLSI 満載のボード、ディスケット（マスターディスク）1枚、マニュアル、その他アンケートハガキなどが入っていました。要するに、このCONCERTOはハード、ソフト表裏一体の代物なのです。それでは、まずDOS Engineのほうから見ていきたいと思います。

DOS Engine は30cm×17cmのかなり大きなボードで、X68000の後方にあるスロットにはとうてい収まらない大きさです。ではこのボードはどうしてこんなに大きいのかというと、このボードにはマイクロプロセッサV30と512Kバイト分のメモリなど、通常はコンピュータの心臓部となるべきものが詰まっているからです。はっきりいってこのCONCERTOはMS-DOSエミュレータというよりは、MS-DOSマシンの心臓部だけをつくらってボードに載せたようなものです。モニタとキーボードのないコンピュータと考えたほうがいいでしょう。こう考えると、約10万円という価格もうなずけます。でもこれを使うには別にMS-DOSのソフトが必要なので、ちょっと高いような気がします。

CONCERTOに搭載されているCPU、V30は8086との完全互換性のある NEC 製の16ビットマイクロプロセッサです。このボードではV30はクロック周波数8MHzで駆動されています。ということはPC-9801シリーズのベストセラーモデルであるVM2など（10MHz）に比べれば、若干遅くなっています。X68000本体が10MHzですので、少なくともそれにあわせてほしかったところですが、クロックを上げるとそれにあわせてメモリの値段が上がってしまうので価格の兼ねあいからしかたがないのかもしれません。メモリは512Kバイトを装備していますが、実際にアプリケーションソフトの実行に使えるのは480Kバイト程度です。あとはシステムなどが使っているのでしょう。

次はソフトのほうを見てみたいと思います。マスターディスクには、このDOS Engineを操作するために、

XDOSINIT.X
XDOS.X
XDOS.CNF

というファイルがついてきます。これだけでDOS Engineは十分に操作できます。なかなかよくできていますね。では、これらについて説明してみましょう。

XDOSINIT.XはDOS Engine をエミュレータとして初期設定をするためのソフトです。これはCONCERTOを立ち上げるたびに実行する必要があります。

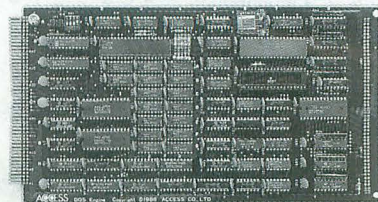
XDOS.Xは実際にDOS Engineを使ってMS-DOSのエミュレーションを行うためのものです。これはMS-DOSのソフトを実行するたびに使うことになります。

XDOS.CNFはXDOS.Xを起動するとき、その環境を設定するためのパラメータ（環境変数など）を設定するためのファイルです。なくてもかまいませんが、その場合はデフォルト値が設定されることになっていくようです。

なにが走るのであらうか

MS-DOSのアプリケーションソフトとい

今回はX68000用のMS-DOSエミュレータCONCERTOと2つのデータベースを紹介しましょう。なお、このコーナーは今月で終了です。来月からX68000関係の情報はSOFTOUCHや一般記事としてお伝えします。長らくご声援ありがとうございました。

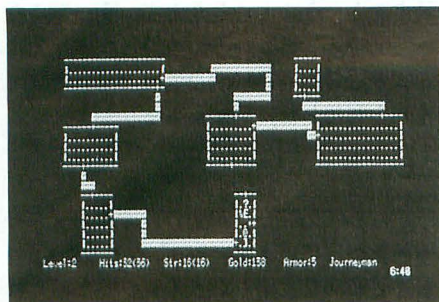


これがDOS Engine

っても、いろいろなものがあります。また、PC-9801のソフトウェアのなかには、単にMS-DOSをソフトの立ち上げのためだけに使っているものが多いので気をつけなければなりません。注意してください。あらかじめことわっておきますが、一太郎などはPC-9801のアプリケーションであって、MS-DOSのアプリケーションとはいいたいものがあります。当然、こういった特定機種用のプログラムはCONCERTOでは実行できません。

このCONCERTOではMS-DOSのVer2.11上で走るアプリケーションソフトが実行可能です。現在広く使用されているMS-DOSはVer3.1程度のものですが、実際にはMS-DOSのソフトの多くはVer2.1の時代に作成されたものです。また一般にVer3.1は広い記憶容量を必要とし、アプリケーションソフトを満足に走らせることができないことがあります。その点からいうと、Ver2.11というのは賢明な選択であると私は思います。しかし、バージョンの違いはCONCERTO上で動くアプリケーションソフトの決定に重要な影響を与えますので十分に注意してください。

では具体的にどのようなソフトが動くのかということに話を進めましょう。MS-DOSのファンクションコールでは基本的にキャラクターしか表示できませんので、グラフィックを使うものは特定のハード用のソフトというのが正しいのです。CONCERTOはあくまでもMS-DOSエミュレータですから、このようなソフトには対応できるわけ



ROGUEが走る!

がありません。

次にMS-FORTRANやMS-PASCALに代表されるコンパイラやインタプリタなどのソフトですが、これらはほとんど問題なく動きます。ただ注意しなければならないことが2つあります。

ひとつはTURBO PASCAL などのようにエディタを内蔵したものや、インタプリタなどのカーソルエディット機能を持っているようなものです。これらは画面やカーソルを制御する方法をインストールできるものか、たまたまX68000と同じものを使っている場合ならば問題なく動きます（ただしインストールは必要でしょう）。また画面制御にANSI.SYSというドライバを用いているものがありますが、これは画面制御のエスケープシーケンスコードをANSI規格のもので制御できるようにするものです。でもX68000は画面制御にANSI規格のものを用いていますので、このANSI.SYSドライバは不要です。それから、ついでにしておく、MS-DOSのドライバの接続が必要なソフトは走らないか、走ってもそのドライバを使う機能は使えなくなります。これはCONCERTOがあくまでもエミュレータなのでしかたがありません。

それからワープロなどのときと同様に最初から特定のハードで動くように作られているものは、やっぱりだめです（TURBO Cなどがそのようです）。ちなみにMBASICは由緒正しい昔のカーソルエディットのできないBASIC（昔はみんなそうだった）ですので、ちゃんと走ります。

さて、もうひとつはコンパイラの使用するライブラリ、特に8087などを使ったライブラリです。これらは通常割り込みを用いて処理を行います。このCONCERTOは割り込みのレベルなども変更できるような設計になっているのですが基本的にはIBM-PCなどのソフトで使用されているNMI割り込みを使うものと、割り込みを使わないものが使用可能です。したがって、MS-FORTRANやMS CのライブラリはIBM-PC用のものを選択し（セッティングし）、使用

するようにしてください。

なお、発売元のアクセスからは以下のようソフトが動くことが明示されています。

MS C MS-FORTRAN
MS-PASCAL MS-LINK MASM
Lattice C R/M FORTRAN
PLINK86 TURBO PASCAL

さて次にエディタについては、どうでしょうか。はっきりいってまたにあふれているエディタは機種に依存したものが多く、あまり期待しないほうがよさそうです。おそらく、MS-DOSでなにもせずに使えるエディタとしては、かの悪名高きラインエディタのEDLINぐらいしかないと思われるからです（私はそんなに使いづらいとは思わないんだけどなあ）。実際には、先ほどのTURBO PASCAL などのところで述べましたように、画面の制御方法が問題となります。特にX68000の場合には、画面が96文字×32行となっていますので（ふつうは80文字×25行）、これがインストールできるかという問題があります。こういうふうに考えていくといちばん安全なのがTURBO PASCALのエディタのような気がします。もちろん、microEMACSを使って、Humanと操作環境を同じにするというのも非常に建設的な意見です。

最後にROGUE、HACKなどに代表されるキャラクタグラフィックのゲームですが、これらは若干のコンフィギュレーションファイルの書き換えを要するものの、だいたい動くようです。ただ、ROGUEはPC-9801版とMS-DOS版の2つがあるようなので注意してください。

いったい使い心地はどうか

では、実際にCONCERTOを使ってみたいと思います。まずはボードの取り付けですが、これは簡単です。X68000の電源を落とし、本体後方のスロットのふたをはずし、ボードをぐっと差し込んでネジを締めるだけ。またマニュアル（取り扱い説明書）もそれなりに親切です（あんまり説明することがないからなあ）。

では試しにマスターディスクから立ち上げてみましょう。すると、すかさずAUTOEXEC.BATでXDOSINIT.Xが実行されてそのことのメッセージが画面に出力されます。そしてプロンプトが出てCOMMAND.Xの入力待ちとなります。ここで、おもむろにBドライブのTURBO PASCALを実行したいときには、

XDOS B: TURBO

と入力します。するとマスターディスク内

のXDOS.Xが立ち上がり、TURBO PASCALが実行されます。

それではシステムディスクに組み込んでみましょう。ファイルの移動を開始しました。XDOSINIT.Xは基本的にシステムが立ち上がるときに一度実行されればいいので、ディレクトリSYSへ移動。XDOS.Xは頻りに使うのでディレクトリBINにXDOS.CNFとともに移動しました。

次にCONFIG.SYSを書き直します。というのはこのXDOS.Xが作動中はXDOS.X自体がファイルを開き、XDOS.Xで動作するアプリケーションソフトもファイルを開くので、一度に開けるファイル数を多めに取っておかないといけません。したがって、CONFIG.SYS内のFILESの数を30以上に設定するのがよいでしょう（このことはマニュアルにも書いてあります）。

XDOSINIT.Xはシステムを立ち上げたとき1回実行すればいいので、AUTOEXEC.BATを書き直してXDOSINIT.Xを自動的に実行するのがいいでしょう。

ここまできたら、試しにリセットスイッチを押してみます。なるほど、うまくいきました。実際にはXDOS.Xなどのファイルはどこに置いてかまいません。ただPATHが通っていれば、ディレクトリの指定が不要になります。

つまり、XDOS.Xで実行するプログラムがあるところにPATHが通っていると、ディレクトリやドライブの指定は必要ありません。これは非常に便利です。先ほどのTURBO PASCALの例でいくと、PATHがTURBO PASCALのところを通過していると現在のディレクトリやドライブに関係なく、

XDOS TURBO

で実行できることになります。

ただ忘れてならないのは、XDOS.XはMS-DOSのソフトを実行しますので拡張子（エクステント）が*.EXEか*.COMの実行可能ファイルしか実行できないということです。また、CONCERTOでは同名で*.EXEのファイルと*.COMのファイルが同一ディレクトリにあるときは*.COMのほうが優先して実行されます。*.EXEのほうを実行したいときは、ファイル名の指定のときにそのこともいえば*.EXEのほうの実行されることになります。

しかし実行時に、いちいちXDOSと入力するのも面倒な気がします。そんなときはバッチファイルを使う方法と、あの有名なMS-DOSのコマンドシェルのCOMMAN D.COMを立ち上げる方法とがあります。

まず第1にバッチファイルを使う方法で

すが、これはバッチファイル内でXDOSな
になにという命令を書いておくというもの
です。これはタイプする文字を少なくする
ことができますが、バッチファイルをそれ
ぞれ作っておかないといけないので本質的
な解決とはいえません。そこでCOMMAN
D.COMを使うのが適当といえます。COM
MAND.COMを立ち上げるには、

XDOS COMMAND

と入力します。ただし、COMMAND.COM
がカレントディレクトリになくPATHが通
っていないときには、そのディレクトリを指
定する必要があります。これはHumanと同
様です。しかし、COMMAND.COMを立ち
上げる前にやらなければいけないことがあ
ります。それはXDOS.CNFファイル内の
COMSPEC環境変数に、COMMAND.COM
のあるディレクトリを指定することです。
たとえばCOMMAND.COMがルートの下
のBINディレクトリにあったとすると、
以下のように指定します。

SET COMSPEC=%BIN%COMMAND.COM

このように設定しておけば、以後 COMM
AND.COMが立ち上げられるようになります。
しかしCOMMAND.COMはVer2.1程
度のものしか使えません。間違ってもVer.
3.1のものは使えませんので注意してくだ
さい。

さてこのXDOS.CNFファイルはこのほ
かにいろいろなことを書いておくことがで
きます。そしてこのファイルの内容は CO
MMAND.COMが立ち上がったときに自動
設定されます。たとえばプロンプトの指定
です。現在使用中のシェルがCOMMAND.
Xか、COMMAND.COMかが、ひと目でわ
かるようになります。ほかには環境変数の
設定をけっこう自由にできます。これは、

SET 環境変数名=環境変数の内容
ということになります。

また逆にCOMMAND.Xからの環境変数
の継承をしないようにすることもできます。
このためには、

DELENV

と書いておきます。すると、この DELEN
V 以前に設定された環境変数は立ち上がった
COMMAND.COM においては破棄され
ます。このような環境変数に対する操作は
きわめて重要であると思います。たとえば、
XCとMS Cの両方を使いたいと思つたとし
ます。するとこれらのCは環境変数によつ
てコンパイルに必要なファイルの位置を指
定します。ところが、両方の環境変数の名
前がたまたま同じなのです。こうなるとど
ちらかのコンパイラを使うたびに環境変数
の設定をやり直す必要があります。しかし
Human68kが立ち上がったときにXCの環
境変数を設定し、XDOS.CNFファイルの中
でMS Cの環境変数を設定するようにすれば、
COMMAND.XからはXCが、COMMAND.
COMからはMS Cが使えるようになります。
このようにXDOS.CNFファイルをうまく使
うことで、MS-DOSのアプリケーションソ
フトと、従来からあるHuman68kのソフト
の両方を無理なく使えるようになります。

ただ、COMMAND.COM を立ち上げる
と従来のHuman68kの拡張子*.Xのファイル
は実行できなくなってしまう。どう
しても*.Xのファイルを実行したいときは、

EXIT

と入力して、COMMAND.COMを抜けてC
OMMAND.Xに戻ってから、*.Xのファイ
ルを実行することになります。ただし、こ
のときCOMMAND.COMで設定した環境
変数はCOMMAND.Xには継承されません。
これは当たり前のことですが、非常に重要
なことです。MS-DOSのエディタがあまり
期待できない場合、Human68kのエディタ
(EDなど)を使わざるをえません。これは
とても面倒くさいことになります。という
のは、COMMAND.COMを使ってMS-DO
Sのコンパイラを実行したとします。しかし、
ここでバグがあったならばエディタを起動
してプログラムの修正をするのですが、ま
ずCOMMAND.COMを抜けてエディタを起

動するということになります。うーんこり
や面倒だ。ということで頻繁に行う作業は、
できるだけCOMMAND.X側のバッチファ
イルを利用したほうがよさそうです。

さらに、こんなことができたりするのだ?

V30というCPUは8080のエミュレータモ
ードを持っています。Z80ならともかく、い
まさら8080なんてという方もいるかもしれ
ませんが、世界の標準であるCP/Mでは80
80で十分（日本の標準であるS-OSは無理
ですが）。ということで、V30が動いてると
なれば、8080エミュレータモードをなんと
か使えないかと思うのが人情だろうと思い
ます（うーん、エミュレータのエミュレー
タになっちゃうな）。そこでCP/Mのソフト
が動かないかと試してみたのですが、うま
くいきそうです。

今回使用したものはACEという技術評論
社から出ていたエミュレータで、CP/M-80
とCP/M-86兼用のものですが、うまく動作
しています。この手のソフトはパブリック
ドメインのものが多く、ちゃんと発売され
ているものについてはあまりよく知りませ
ん。ただしパブリックドメインのものでは、
誰も使いそうにないファンクションコール
をエミュレートしないものもありますので、
もしかすると動かないソフトもあるかもし
れませんので注意してください。

これはハードウェアエミュレータなので
速く、クロックが桁違いな分だけ本物のC
P/Mより速くなります。実際 CONCERT
Oで動かすと8MHzの8080があるようなも
ので、きわめて強力といえます。MZ/X1シ
リーズからX68000に乗り換えた人も多いで
しょうから、手持ちのCP/Mソフトを倍の
クロックで走らせてみるというのが魅力的
でしょう。問題はCP/Mのソフトを、どう
やって2HDのMS-DOSフォーマットにコン
バートするかです。なんとかシリアルで送
るか、CP/M-86のお世話になるか。

さらに、2つのマイクロプロセッサがあ
れば並列に動作させて高速化を図りたいと
いうのも人情のような気がします。実際C
ONCERTOでは並列動作ができるような構
造になっているようです。腕に自信のある
人は、頑張ってみるといいでしょう。ヒン
トはドライバです。CONCERTOのV30を
Human68k側から使うようなドライバを設
計するのがもっとも簡単に使いやすいので
はないかと思います。ただハードの知識が
けっこう必要なので、それなりの人はやら
ないほうが身のためです。

最後にX68000、PC-9801、CONCERTO

表1 ファイル名の制限

作成	使用	使用についての注意
Human68k	MS-DOS	MS-DOS では、小文字のファイル名やディレクトリ名は使えません。
Human68k	CONCERTO-X68K	小文字は大文字に変換されますが、すべてのファイルが使用できます。
MS-DOS	Human68k CONCERTO-X68K	ファイル名、ディレクトリ名に“-”がない限り、すべて使用できます。
CONCERTO-X68K	Human68k MS-DOS	すべて使用できます。

●MIDI活用テクニック●

●再掲載X1/X1turbo用MIDIボードの製作●

●MIDI対応シーケンサ発表●

パソコンはMIDIと出会って“楽器”となります。といってもパソコン本体で音を鳴らすわけではありません。MIDIとは電子楽器を制御するための世界統一規格です。現在ではほとんどあらゆる電子楽器がMIDIを備えており、これらの演奏を自動的に制御する機器はシーケンサと呼ばれています。MIDIによってパソコンはシーケンサ、すなわち楽器の頭脳となるのです。

X1では1988年3月号のMIDIボードの製作により、やっとその下準備ができあがったところです。これからはそれをもとに新しい世界を開いていかななくてはなりません。

MIDIを得たことにより、パソコンミュージックはプロミュージシャンと同じレベルにまで近づくことができるようになったのです。これからは“音楽”というレベルでパソコンミュージックを語るべきなのでしょう。今回、X1用のMIDIボードの製作記事を再掲載するとともに、MIDIをフル活用するためのハードからソフトまでの集中講座、および現行FM音源用MMLに準拠したMIDI対応16チャンネルシーケンサを発表します。コンピュータミュージックを見つめれば、これが本来の姿だったのではないかと気づくことでしょう。

短期集中講座 MIDI活用テクニック

MIDIの基礎とボードの製作

Misawa Kazuhiko

三沢 和彦

今回から3回にわたって、MIDIの徹底講義を行うことになりました。なんとといってもX1に楽器をつなぐためにはMIDIボードを用意しなければなりません。3月号で発表したMIDIボードを再掲載するとともに、MIDIの基礎事項をしっかりとおさえておきましょう。

デジタル楽器の時代

XシリーズのFM音源はステレオ8重和音で音質もよく、祝氏が発表したMMLを利用すれば質の高いミュージックプログラムを作ることができます。ただ、本体とFM音源ボードだけで十分かというと、楽器としての使い勝手は、まだまだのようです。

一方、現在のミュージックシーンはシンセサイザの爆発的普及で、デジタル楽器なしには語るできません。特に日本のデジタル楽器は信頼性が高く、その技術は世界的にも注目されています。この春に来日したクラシック界の帝王カラヤン(80歳)

も、娘がデジタルシンセを買うというので都内の楽器店に立ち寄り、自ら深い関心を示していたということです。もはや、デジタルとかシンセとかいう言葉を聞いただけで顔をしかめる音楽ファンは少ないことでしょう。

ところで、皆さんはこれらのデジタル楽器とFM音源などを持つパソコンの中身がほとんど変わらないということを知っていますか？ 同じであれば、X1も音源モジュールとして市販のデジタル楽器と接続できるはずですね。実際に本誌(1987年9月号)ではX1にヤマハのミュージックキーボードをつなぐという記事もありましたが、なぜ、一般の楽器のようにケーブルをつなぐだけ

というわけにいかないのでしょうか。実は、市販のデジタル楽器が簡単に何台も接続して演奏できるのは、MIDIという統一規格で結ばれているからで、X1シリーズも楽器として扱うためにはそのMIDIが必要となるわけです。

この連載では、MIDIとは何かから始めて、FM音源を持ったX1シリーズを楽器として活用するノウハウを解説していくことにします。

MIDIとは何か

デジタル楽器に目覚ましい発展が見られるのは、かのYMO(イエロー・マジック・オーケストラ)の功績が大きいでしょう。YMOについては説明など不要でしょうが、彼らはあの時代になった3人(プラス数人のサポートメンバー)で大量の音源を操り、見事なオーケストレーションをやったのです。

普通オーケストラというからには数十人は必要でしょう。が、YMOはシーケンサというコンピュータに音程や音符長といった演奏情報を記憶させ(当時ローランドのMC-8というコンピュータは1台で8人分の演奏を記憶できた)、そのコンピュータを連動してオーケストラを作ったのでした。

彼らはまさにパイオニアでしたから、独自にシステムを組んでいました。その後、多くの楽器メーカーがデジタル化に着手した結果、異なるメーカーの機種の間でも連動させる必要が出てきたのです。

具体的には、同じ演奏データが異機種間

表1 規格概要

データフォーマット	ボーレート: 31.25 Kbps 調歩同期式 データ長: 8ビット スタート・ストップビット: 各1ビット
電気的特性	5mAカレントループ 受信側にフォトアイソレータをもつ
コネクタ	5 pinのDINコネクタ
ケーブル	シールドされたツイスト線で最長15m。シールドはピン2に接続し、送信側のピン2のみグランドに落とす

で利用できること、すべての楽器のテンポが同期していることなどが必要です。そのために国際標準規格として定められたのがMIDI(Musical Instrument Digital Interface)なのです(表1)。

MIDI というのはひと言でいえば、音楽情報の通信システムです。実際、MIDIで行っていることはRS-232Cによるシリアル通信と同じことです(あとでたつぷりと説明しますが、RS-232C・マウスボードCZ-8BM2と今月再掲載されるMIDIボードはほとんど同じ部品で構成されています)。ただしMIDIの場合には、通信データ(メッセージという)まで規格化されているので、そのメッセージ内容もしっかり理解しなければなりません。

MIDIの世界は奥深く、一度に全体を説明しようとするとはパニックに陥ってしまいます。そこで、とりあえず私たちホビーマニアがMIDIを使ってどういうことができるか考えてみましょう。

図1は筆者が使っているシステムです。X1のほかにシーケンサという音楽専用のコンピュータがあり、演奏情報はこれに記憶させています。キーボードとリズムマシンはここでは音源として使っています。私のキーボードは8音まで独立して出せるうえに(8重和音も8種の異なる音色も可)、シーケンサは16パートまで持てるので、これだけでも多重演奏ができるのです。もちろん、キーボードとリズムマシンとはMIDIによって同期していますから、同時演奏ができるわけです。

なお、マルチトラックレコーダ(MTR)は、ここでは単なるミキサーと考えておいてください。詳しくは連載の最後の回で説

明できると思います。

私はこのシステムで、キーボード、ギター、ベース、ドラムス、ボーカルの5人編成のバンド演奏をひとりで実現しています(他人に聴かせられるような作品は皆無なのだが)。

さて、ここでのX1の役割ですが、いまのところシーケンサのデータをフロッピーディスクに落とすファイラーとしてしか使っていません。もちろん、単にプログラムを組んでいないだけで、やる気になればいろいろなことが実現可能です。実用的なソフトウェアは、この連載を読み終えた皆さんと私とでサポートしていきましょう。

ところで、私の場合はこれまでも音楽活動に力を入れてきたので、機材もいろいろと揃っていますが、これからMIDIの世界に入る皆さんが手軽にできることはなんでしょう。まず最低限必要なのは、MIDIボードです。これは自作以外に手はありません(実は、CZ-8BM2をMIDI用に改造する計画もあるので、うまくいけば近いうちに発表しましょう)。あともうひとつ、MIDI楽器が必要です。

MIDI入門記事の多くは、YAMAHAのTX81ZやローランドのMT-32といった音源モジュールを勧めています。私はあまり賛成できません。音源ならFM音源ボードで十分だからです。むしろ、楽器としての鍵盤をつないで初めてMIDIの意味があると思うのです。ですから、これからMIDI楽器を揃えようとするなら、自分はキーボードなんて弾けないよという人も、まずは鍵盤付きの楽器を購入することをお勧めします。

また、最近ではMIDI付きのギターやブラ

スも出揃っているようですが、それらの多くは音源に制約があるので使い勝手が悪いかもしれません。それから、もうひとつ注意すべきことがあります。それは、マルチモードの使えるキーボードでなければ意味がないということです。なるべく最近の機種で8音色同時に出せるものを選んでください。異なる音色での多重演奏もまたMIDIの醍醐味なのですから。

入門システムとしては図2のようになります。これだけでも、できることは無限に近いほどあります。たとえば、

- 1) 外部キーボードでX1のFM音源を鳴らす。
- 2) X1のメモリに演奏データを入れて自動演奏をさせる。
- 3) 外部キーボードの音色をX1上でエディットする。

この連載でも、上記の3点を具体的な目標におくことにします。

ではまず、最も基本となるハードウェア面の解説に入りましょう。

通信としてのMIDI

先ほど、MIDIはRS-232Cと同じだと書きましたが、要するにどちらもZ80A SIOという石を使ったシリアル通信を行っているということなのです。だから、『試験に出るX1』の第5、6、7章をじっくりとながめると大部分のことがわかるはず。とはいっても、私はとても親切な人間なので、最初から説明してしましましょう。

そもそもシリアル通信は、1本の通信線上を基準時間(ボーレート)ごとに1ビットずつHまたはLの信号を受け渡します。

図2 お勧め入門システム

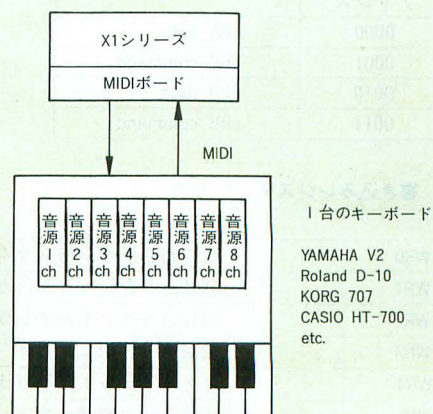
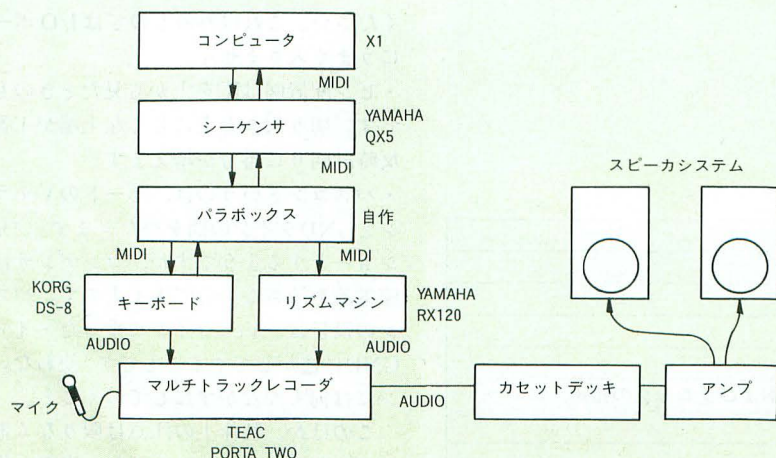


図1 MIDIシステムの例



Z80 のように 8 ビットデータの場合には、最下位ビットから最上位ビットが一定時間おきに送られますが、8 ビットデータの始めと終わりが検出されなければなりません。そこで、スタートビット、ストップビットというのを付けることになります（これを調歩同期式という）。

もう一度、表 1 を見てください。MIDI ではボーレートが 31250 ビット/秒（32 μ 秒間隔）、スタート・ストップ各 1 ビットずつを足した計 10 ビットが 1 バイトデータの通信に必要で 320 μ 秒かかります。

このシリアル通信を実現するハードウェアは、Z80A SIO を使えたいへん簡単にすみます。この Z80A SIO というのは、もともと Z80 CPU につなぐことを目的に設計されているので（これをペリフェラルという）、CPU の端子（すなわち I/O ポートの端子）と SIO の端子をほぼダイレクトに結線するだけでよいのです。

図 6 に 3 月号で発表した MIDI ボードの回路図を再掲載します。初心者のために回路のそれぞれの部分の役割を説明しておき

ましょう。

まず、アドレスデコーダ部。LS136 という石は XOR というゲート（回路素子）が 8 個入ったものです。この XOR を使って AB2~AB9 の値と DIP-SW の値がすべて等しいときだけ LS138 の入力 A と B が “H” になるようにしています。

LS138 は少しもったいない使い方をしていのですが、入力 A, B, G1 が “H”, 入力 C, G2A, G2B が “L” のときだけ出力 Y3 が “L” になるようになっています。これは、SIO の CE に入っており、“L” のときだけ SIO が動作します。これによって、I/O アドレスは図 4 のように設定できます。アドレスの第 1 ビット、第 0 ビットは SIO のプログラミングに関係するものです。

クロック分周部は、31250 ビット/秒のボーレートを作るところです。LS93 で、Z80 A の 4MHz のクロックを 1/8 にして SIO の TxC A, RxC A に入力し、SIO 内部でさらに 1/16 にしています。本当はこの分周には Z80A CTC を使った回路のほうがよいのですが、それだと配線が多くなり、プログラ

ミングも面倒になってしまいます。そこで LS93 を使うことになったのです。

次は入出力部についてなのですが、特に MIDI IN にフォトアイソレータ（PC900 相当品：フォトカプラともいう）を使うことが MIDI 規格に定められています。このフォトアイソレータは、電気信号の “H” と “L” をいったん光の ON/OFF に換え、再び電気信号に戻すという一見面倒なことをしているのですが、こうすることによって MIDI IN に接続した外部楽器と電氣的に絶縁され、デジタルノイズが混入しないようになっているのです。

また MIDI THRU というのは、MIDI IN の入力信号をそのまま外部に出しています。これを使えば次々と楽器を接続できますが、3 台以上つなぐと MIDI 信号の読み取りエラーが出る恐れもあります。楽器の数が増えてきたら、パラボックスという信号分配器を使う必要が出てきますが、これも自作が簡単なので、連載第 3 回目に製作記事を出そうと考えています。

製作

デジタル回路は、IC のピンをつなぐのが基本作業です。部品の配置が多少まずくてもとにかく番号を間違えずにつなぎさえすれば動くはず。間違いをなくすために、1 本つなぐたびに回路図の線をマーカーで消していくとよいでしょう。なお、表 3 も 3 月号からの再掲載です。

製作上の細かい注意を列挙しておくと、
・Z80A SIO は、バージョン 0 を使用すること。ほかに SIO/1, SIO/2 がありますが、これらはピン配置が異なります。必ず買うときに確認してください。また、SIO には必ずソケットを使ってください。

・ボードは必ず X1 用の MCC-153 を使ってください。これ以外のものでは I/O ポートにうまく入りません。

・ピン配置図は IC を上から見たときのものです。切り欠きを上にして左上端が 1 番で、反時計回りに番号が増えます。

・パソコンというのは、ボードの Vcc ラインと GND ラインの間をつなぎます。一見、ショートするようですが、コンデンサは直流電流を流さないで大丈夫です。パソコンの役目は、Vcc ラインに乗ったノイズを GND に逃がしてやることです。使わないピンには何もつなぐずしてしておくこと。

このほか、製作上の注意は限りなくあるので説明しきれません。もしも実際に作ってみて動かなければ、Oh! X「MIDI が動か

図 3 シリアル通信データ

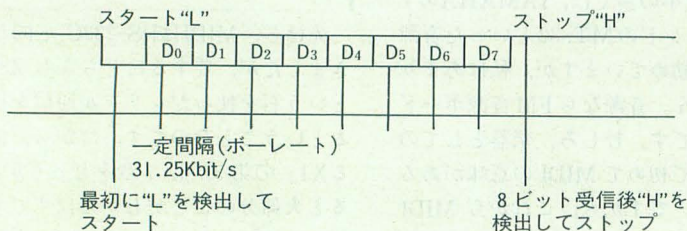


図 4 I/O アドレス設定

AB15	AB14	AB13	AB12	AB11	AB10	AB9	AB8	AB7	AB6	AB5	AB4	AB3	AB2	AB1	AB0
0	0	0	0	0	0	*	*	*	*	*	*	*	*	B/A	C/D

DIP-SW 設定値

通常は DIP-SW をすべて 0 にしておくので、

アドレス	
0000	chA data
0001	chB command
0010	chB data
0011	chB command

表 2 書き込みレジスタ

	役目
WR0	次に書き込むレジスタを指定
WR1	割り込みを行うかどうかを指定
WR2	割り込みベクトルの指定
WR3	受信データ形式の指定
WR4	ストップビット、パリティビットおよびクロックの指定
WR5	送信データ形式の指定
WR6	調歩同期式では使わない
WR7	

ないよ」係まで質問してください。ある程度たったら誌上でお答えしましょう。

さて、配線が一応終了したら最初にすべきことは、まあ、お茶でも飲んで休憩することでしょう。最初は必ずどこか配線ミスをしているものですが、これを調べるのは頭を冷やしたあとのほうが効率がよいのです。

十分休憩して、配線チェックも OK となれば、まず SIO を差さないでボードを X1 本体に差し込み、電源を入れてみましょう。無事 IPL が起動することを確認したら、必ず電源を落としてからボードを抜き、今度は SIO を差して改めてボードを装着し電源を入れてみます。私が作ったときは“Please turn on the Power SW slowly again!”というメッセージが表示されてしまいました。やはりミスがあったのです。誤配線がなければ必ず動作しますから、何度も根気よくチェックしてください。

SIO を差して、IPL が起動したら、このボードの MIDI IN と MIDI OUT をケーブルでつないでループバックテストを行います。これは、その名のとおりに自分で送信したデータを自分で受信してチェックするテストです。プログラムはリスト 1 のとおりです。

このリスト 1 のプログラムは、SIO を使ったプログラミングの最も基本的な部分です。少し詳しく説明してみましょう。

Z80A SIOのプログラミング

Z80A SIO はシリアル通信用の汎用 LSI なので、MIDI 用に利用するにはそれなりの初期設定が必要です。その内容は、SIO 内部のレジスタに書き込んでやらなければなりません。書き込みレジスタは WR0-WR7 の 8 個あります(表 2)。今回は、WR0, 1, 3, 4, 5 のみ理解すれば OK です。

実際にレジスタに書き込むには、SIO のコントロールコマンドの I/O アドレスにデータを出力します。

リスト 1 は、まず最初にこれらの初期設定を行っています。初期設定の内容は SIO INIT ルーチンの中で注釈をつけてあります。そしてこのプログラムは、1 文字出力したいキャラクタを ASCII コードで送信し、自分自身で受信して合っているかどうかをチェックしているわけです。

ケーブルをつなぐときと、つながないときとで比較してみてください。また、ケーブルをつないでも合わない場合は、フォトアイソレータまわりの誤配線かケーブルの

つなぎ違いあたりがいちばん怪しいところです。あるいはたまにあることですが、アドレスデコーダ部の誤配線、特に DIP-SW がすべて OFF になっていないかもしれません。もし、DIP-SW の設定を変えるならば、リスト 1 の 60 行で ADR の値を変えてください。とにかく今月の目標は、このループバックテストにパスするところまでです。

ソフトウェアの実践

MIDI のソフトウェアを組むには、ハードウェアの知識だけでなく MIDI によって送受信されるメッセージのフォーマットについて理解しなければなりません。いうなれば MIDI 言語というものです。これについては来月詳しく解説しますので、今月は大概かなところだけ述べておきましょう。

MIDI ボードでは、1 バイト単位でデータを送受信しますが、MIDI メッセージは 2 バイトまたは 3 バイトをひとまとまりとしています。

1st	2nd	3rd
ステータス	データ	データ

1 番目のバイトをステータスバイトといい、オペレーションコマンドを指定します。たとえば、発音(ノート・オン)なら 90H、消音(ノート・オフ)なら 80H となっています。

キーボードの選び方

街の楽器店には、機能も価格も実に多くの種類のキーボードが並んでいます。とはいえ、どのキーボードでも、使う目的にそった特徴がはっきりしているものです。ここでは、コンピュータミュージックの入門に適した機種を選び方を紹介します。まず最低限必要な条件は、

- 1) MIDI IN/OUT があること。
 - 2) 8 音色同時発音が可能なこと。
- 最低限といっても、この 2 つを満たすキーボードはかなり限定されてきます。これをさらに、大きく分けると 2 つのタイプがあります。

- A) 音色重視のシンセサイザタイプ
- B) 手軽なポップキーボードタイプ

A は、音源のパラメータが豊富で、凝った音づくりができます。弦楽器、管楽器の音は厚みや深みのある多彩な音が楽しめますが、唯一打楽器が苦手です。FM 音源もこのタイプに属します。音色にうるさい人にはお勧めです。

B は、音づくりはあまり凝ったことができませんが、そのかわり PCM 音源という打楽器音をあわせて載せています。また、このタイプには自動伴奏機能がついているものも多いので、これ 1 台でなんでもやってしまおうという人にはいいでしょう。

どちらのタイプも価格は 10 万円前後が手頃なところ。自分の好みのタイプを見極めて選



2 番目以降はコマンドの中身を指示するデータバイトです。ノート・オン、ノート・オフなら 2 番目が音程、3 番目が音の強さを表しています。

ステータスバイトは、最上位ビットが 1 (80H 以上)、データバイトは 0 (7FH)、と決まっているので、ここで区別します。

このノート・オンとノート・オフだけでも、いじくってみると結構いろいろと遊べると思います。たとえば、FM 音源用 MML の発音、消音部分(KEY ON, KEY OFF ルーチン)を MIDI メッセージのノート・オン、ノート・オフに差し換えただけで、これまで X1 の FM 音源を鳴らしていた MML データを使って、外部の MIDI 楽器を

ひと言アドバイス

びましょう。では、A, B 両タイプの代表機種を紹介しておきます。

A) YAMAHA	V2	118,000 円
KORG	707	99,800 円
Roland	D-10	128,000 円
B) YAMAHA	DSR-1000	118,000 円
CASIO	HT-3000	89,000 円

あとは実際に楽器店に行ってじかに触ってみるのがいちばん。店員さんをつかまえて質問すれば必ず答えてくれるはずです。

* * *

この原稿の締め切り直前、とびっきりの新製品情報が入ってきました。YAMAHA から EOS (Entertainment Operating System) というシンセサイザが新しく発売となったのです。

この EOS は、前述の V2 と音源関係は変わらないのですが、本体中にさらにデジタルシーケンスレコーダ(8 トラック、約 10,000 音記憶)を搭載したモデル YS200 が 129,000 円となっています。デジタルレコーダは X1 の MIDI システムで実現可能ですから、自分でプログラムしてみようという人は下位機種 YS100 (YS200 からレコーダだけ除いたもの)が 110,000 円と、これも機能から見ても格安といえます。特に A グループのなかに加えたとなると、そのなかでは最もお勧めめといってもよいでしょう。

演奏することができるようになります。
実例を出そうと思ったのですが、今回は特集ということで MIDI 用の本格的なシーケンサがこのあとの金子氏の記事で発表されることになっているので、これはそちらのほうに譲ることにしましょう。

来月に向けて

今月とはかく、ひとりでも多くの人に MIDI ボードを自作していただくことが狙いです。応用が非常に広い割には、比較的簡単にしかも安く自作できるボードなので、この機会にぜひともチャレンジしてみてください。

来月は、もう少し実用的なソフトウェアを作るためのノウハウを紹介するつもりです。具体的には、外部キーボードによる M ML 用フロントプロセッサを考えています。また、サポートしていきたいソフトウェアの希望があればどんどんお寄せください。そして、私たちの手で MIDI の世界を S-OS に匹敵する一大勢力にしようではないですか。

参考文献
祝一平：試験に出る X1，日本ソフトバンク
額田忠之：Z80ファミリハンドブック，CQ出版社
楽器用通信手順MIDIの使い方，トランジスタ技術，1987年7，8，9月号，CQ出版社
COMUSIC Vol. 1，2，3，立東社
島田奈美写真集+α，学習研究社

表 3 部品表

Z80A-SIO/0	×1	1,000円
40P DIPソケット	×1	150～200円
フォトカプラ		
PC900	×1	150～200円
TTL		
74LS04	×1	20～70円
LS07	×1	
LS93	×1	
LS136	×2	
LS138	×1	
ダイオード		
ISI588	×1	20～70円
抵抗 1/8 or 1/4W		
220Ω	×5	
270Ω	×1	
1KΩ	×2	
3.3KΩ	×8	20～70円
10KΩ	×6	
コンデンサ		
47μF(電解10V以上)	×1	
0.1μF(バコン)	×4	
ディップスイッチ		
6P	×1	320円
コネクタ		
FAP-26-07.02B(フラットケーブル用)	×1 or 2	500円
FAS-26-17(圧着)	×1 or 2	500円
26芯フラットケーブル(30～50cm)	×1	250円
DIN5P	×3 or 6	100円
基板		
サンハヤト MCC-153	×1	3,000～4,000円
部品合計		約 8,500円

リスト 1 ループバックテスト

```
10 'SAVE "SIOTEST1.Bas
20 '
30 ' Z80A SIO LOOP BACK TEST
40 ' 63.6.12. K.MISAWA
50 '
60 ADR=0
70 SIOD=ADR : SIOC=ADR+1
80 GOSUB "SIOINIT"
90 '
100 CLS
110 S$=INKEY$(1) : S=ASC(S$)
120 IF S<>H1B THEN GOSUB "CHECK" : GOTO 110
130 GOSUB "SIORESET"
140 END
150 '
160 LABEL "CHECK"
170 PRINT#0 S$+ " ";
180 '
190 OUT SIOD,S
200 T=INP(SIOD)
210 '
220 T$=CHR$(T) : PRINT#0 T$;
230 IF T=S THEN PRINT " --- OK!" ELSE PRINT " *** MISS!"
240 RETURN
250 '
260 LABEL "SIOINIT"
270 FOR I=1 TO 9
280 READ D : OUT SIOC,D
290 NEXT
300 DATA &H18 : 'clear
310 DATA 1 : 'WR1
320 DATA 0 : 'interrupt disable
330 DATA 3 : 'WR3
340 DATA &HC1 : 'receive 8bit data
350 DATA 4 : 'WR4
360 DATA &H44 : 'stop bit=1bit,clock=1/16
370 DATA 5 : 'WR5
380 DATA &H68 : 'send 8bit data
390 RETURN
400 '
410 LABEL "SIORESET"
420 OUT SIOC,&H18
430 RETURN
```

図 5 部品配置図

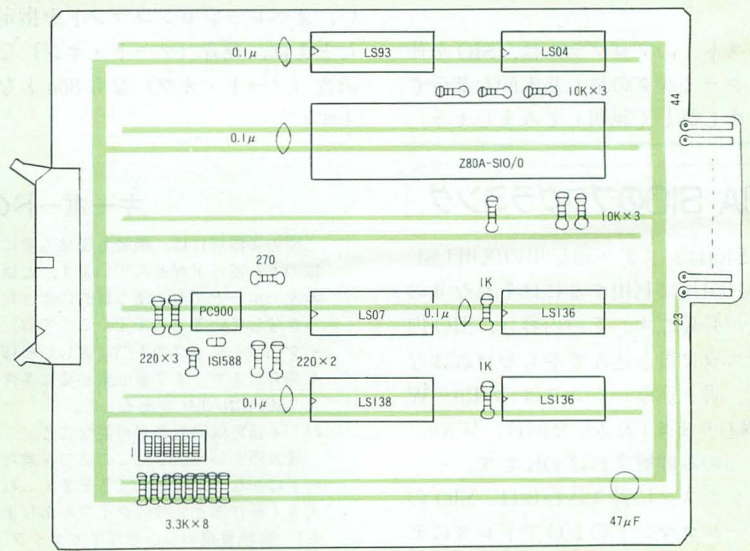


写真 1

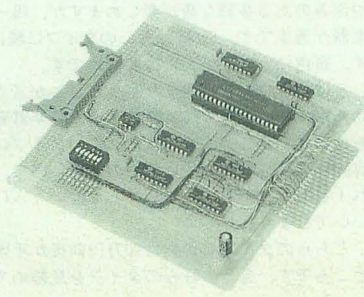
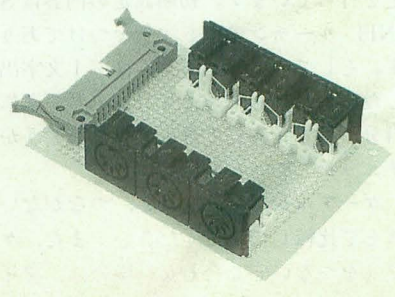


写真 2



特集2 MIDIサウンドプログラミング

MIDI対応シーケンサ

Kaneko Shunichi
金子 俊一

MIDIを製作したら、次はそれを生かすソフトウェアが必要でしょう。というわけで、いよいよX1でMIDI楽器の演奏をコントロールする強力なシーケンサを発表できることになりました。もちろん、Oh!Xで標準となった祝版MMLに準拠したものとなっています。

夏ですね。どこかに遊びに行く計画はありますか？ なにに、図書館に行くんですか。ひょっとしてあなた受験生？ おお、同志よ、勝負はこれからですよ。がんばりましょうね。いやいや、V2するといぢめられますからね。

というわけで皆さん、今年の夏は音楽ですよ。それも気分を変えて自分で弾いてみるなんてのはどうでしょう。指が動かなくなったって大丈夫。ちゃんとパソコンが面倒見てくれますよ。えっ、FM音源なら使ってるって？ いえいえ、今回はもっといろいろな楽器を使ってみようというわけなんです。

そりゃ、FM音源の8重和音は強力ですし、PSGを足せば11重和音。それも、ゲームミュージックなら、アーケード版そっくりな音を作ることもできるでしょう。しかし、世の中には違うジャンルの曲のほうが圧倒的に多く存在するのです。そして、ピアノの音色が演奏者によって表情が違うのはいまでもなく、ヴァイオリンの優しい息づかいや、そのぬくもりなど、それら数々の名音をOPMで忠実に再現するのは大変です。

でも、あきらめてはいけません。今のあなたにはMIDIという強い味方がいるのですから。さらに、自分で言うのもなんですが、MIDI対応のMMLとしては史上最強といわれる今回のシーケンサがあれば、鬼に金棒、ヤマトに波動砲、犬も歩けば猫も歩く、というくらいの自信作なのです。

このMIDIシーケンサでは、最大16パートの演奏データをMMLで記述することができます。すべてのパートをMIDI楽器用に割り当てることができるだけでなく、OPMやPSGなども併用することができるのです。

MMLの書式は、基本的には祝版に準拠したのとなっていますが、さまざまな微妙な表現を可能にするコマンドも追加しています。

というわけで、さっそくリスト3のダンプリストを入力してほしいのですが、その前にひとつだけ。このプログラムはBASICを改造するかたちをとっていますが、祝版MMLと同等のフリーエリアを確保するため

にラインルーチンをカットしています。安全のために、2A60Hを1Bに書き換えておいてください。

それでは、各コマンドの説明をしながら概要を見ていきましょう。

M チャンネル指定

MIDIのチャンネルを指定するコマンドです。MIDIには1から16までのチャンネルがあり、それぞれ独立したパートの演奏情報を送ることができます。

このMIDIシーケンサではMMLの各パートごとに1から16までの任意のチャンネル番号を指定できるようになっています。もちろんバラバラのチャンネルを指定してもよいのですが、同じチャンネルをいくつ指定してもかまいません。同じ音色でポリフォニックな使い方をしたい場合や、数台の楽器を使うときに威力を発揮します。これは、使用する楽器によって使い方が異なりますので、使用する楽器のマニュアルをよく読んでください。

このMコマンドは、X1シリーズのFM音源やPSGに対しては無効となります。なお、TEMPO0を実行しても初期化は行いませんので注意してください。

I 音色指定

そして、音色を指定できなければ話になりません。このコマンドは祝版MMLでもお馴染みですが、機能の拡張がなされています。

MIDI楽器のプログラムチェンジ(音色番号)は0~127となっていますが、このMIDIシーケンサではI0をPSG、I1~40をFM音源(OPM)に割り当てています。これは、祝版MMLと音色データを共有することを第一に考えているからで、MIDI楽器の音色を選択するには100番ずらしたI100~227を指定するようになっています。

さて、このMIDIシーケンサでは、最大16音(パート)まであるわけですが、OPMを使う場合には1音目から8音目までのパートで

音色(I1~40)を指定してください。また、PSGを選択する場合には9音目から11音目までのパートで指定(I0)します。もちろん、MIDI楽器の場合には任意のパートを使って音色指定(I100~227)ができます。なお、起動時には1音目から16音目まですべてMIDIが選択されています。TEMPO0を実行してもPSG、OPM、MIDIの選択は保存されます。

ところで、皆さんはFM音源やPSGのほかどんな音源を知っていますか？ LA音源、CD音源、VM音源、AI音源、iPD音源など、いっぱいあるんですね。ことピアノの音色になるとFM音源がかわいそうなくらいよいものもあるんです。どうしてもショパンの「別れの曲」を奏でたかった私はお財布の中身と相談してKAWAIのK1m(VM音源)を買いました。全般的に比べるとやはりダントツはAI音源でしょう。そういえば、西川善司さんはKORGのM1(AI音源)を買ったそうです。今度遊びに行きますね。

P パンポット指定

これは、パンポットを動かす(音を出す位置を変える)コマンドですが、OPMに対しては従来どおり、P1で左、P2で右、P3で両方となります。MIDIではP8が中央になり、左右それぞれ7段階に分かれP1が最左翼、P15が最右翼となります。

しかし、何段階サポートされているかは楽器によって異なりますし、実はMIDI規格にはパンポットなんてありません。このプログラムではコントロールチェンジのあとに10を送ってパンポットとしています。この値が異なる可能性もありますので、自分の楽器のマニュアルを調べてから使用してください。私のK1mではパンポットは3段階しかありませんので、デフォルトとしてRoland MT-32など用のデータをセットしておきました。

なお、OPMはIコマンドによってリセットされるので注意が必要です(MIDIでも楽器によってはリセットされるかもしれません)。また、PSGにはパンポット機能はありません。念のため。

— 相対ボリューム

これは新しく追加されたコマンドで、相対ボリュームと呼びます。これにより、トレモロ、アクセント、フェードイン、フェードアウトなどの技が簡単に使えるようになります。かなり有効だと思います。16音別々

にデフォルト値をもつことができるのも便利ですし、それゆえに値を省略することも可能です。いままでVコマンドを多用しなければできなかった微妙な表現もすっきりとしたプログラムでできるようでしょう。

使用例をあげると、

PLAY "V120 3__"

で、この場合にはボリュームは123まで上がったあと117まで下がります。

また、"V124 4"や"V5 6"などのように、最大値や最小値を超える場合は無効となり、それぞれV124、V5のままになります。

なお、MML起動時のデフォルト値は0です。また、TEMPO0を実行してもデフォルト値は初期化されません。

ハ コントロールチェンジ

このコマンドはMIDI規格のコントロールチェンジを送るためにあります。具体的にはアフタータッチやポルタメント、システムノート、オールノートオフ、オムニモード、etc……と聞き覚えのあるものから、よくわからないものまで、その名のとおりにコントロールできます。

使い方はいたって簡単です。コントロールチェンジは2バイトを送るのですが、たとえば、PLAY " ^123,0"とかPLAY " ^7,120"などです。

¥ ピッチベンダー

これは、ピッチベンダーを動かすためにあります。MIDI規格では14ビット分確保されているのですが、YAMAHAのシヨルキーでは7ビット、DX-7クラスで9ビットしか使われていないのが現状です。このプログラムでは8ビットを操作できます。基準値は128です。

Z 直接データ送信

これさえあればなんでもできるはずのコマンドです。つまり、ただ演奏データをタレ流すコマンドなのですが、なんでも流せるというのはやはり無敵です(某F社のMIDI対応MMLはこのコマンドしかない。うーん見事なまでの手抜きぢや)。でも、良心的な私はさらに機能を拡張して、Zコマンドを2通りの使い方ができるようにしました。

それは、完全タレ流しのZ()と、エクスクルーシブのZ[]です。両者の違いはZ[]は最初に\$F0を送り、最後に\$F7

リスト1 サンプル曲「Please Please Me」

日本音楽著作権協会(出)許諾第8870651-801号

```
10 ' `Please Please Me`
20 '
30 ' by S.Kaneko
40 '
50 ' in 26th Jun. 88'
60 CLS 0 :TEMPO 0
70 '
80 ' Tone List
90 '
100 ' i130 = B-Dru,Symbal i132 = S-Dru,C-hh
110 ' i131 = Rim,Tom i125 = Bass
120 ' i122 = Hamonica i124 = B-Guiter
130 '
140 "P-A" : "P-B1" : "P-B" : "P-B2" : "P-B" : "P-B3"
150 '
160 PLAY "Z(252)" ' Stop For Timing Clock User !
170 '
180 POKE &HAFFF,1 ' Play
190 END
200 '
210 LABEL "P-A"
220 a$=" m1i130v127L4" :b$="m2i132v122L8"
230 c$="m3i131v127L8" :d$="m4i125v110L8"
240 e$="m5i122v118L4 ^1,46" :f$="m5i122v103L4"
250 g$="m5i122v85L4" :h$="m6i124v100L4"
260 i$="m5i122v118L4"
270 "!"
280 POKE &HAFFF,0 ' Play Pause
290 '
300 PLAY "Z(250)" ' Start For Timing Clock User !
310 '
320 a$="t138o2 r"+STRING$(8,"cr") 'B-Dru
330 b$=":o5 r4"+STRING$(30,"c") 'HiHat
340 c$=":o4 r4m2"+STRING$(3,"r4ccr4cr")+ "r4ccr4c16c16c" 'S-Dru
350 d$=":o3 b4>e4ee eeee eeee ee ^1,30_18<b16&+_>c16&+_c16&+_d1
6^1,0^--- eeee eeee eeee ee ^1,30<b16&+_>c16&+_c16&+_d16^1,0^---"
360 e$=":o5 r4"+STRING$(2,"r4ed+c<b.>c+8<bg+>")
370 h$=":o4 b e>ed+c+ <b.>c+8<bg+ r>ed+c<b.>c+8<bg+"
380 f$=":" :g$=":" :i$=":"
390 "!" '0-4
400 LABEL "P-B"
410 a$=" o2 crcr crcr"
420 b$=":o5"+STRING$(16,"c")
430 c$=":o4 r4ccr4cr r4ccr4cr"
440 d$=":o4"+STRING$(16,"e")
450 e$=":o5 ^1,20 red+c<b>c+<bg+"
460 f$=":o5 reee _2eeee"
470 g$=":" :h$=":" :i$=":"
480 "!" '5,6
490 a$=" o2 crcr c"
500 b$=":o5 cccc cccc c"
510 c$=":o4 r4ccr4cr r2 c16c16c16c16 c16c16c"
520 d$=":o4 aaaa eeee eg+g+a abbb"
530 e$=":o5 c+4.d+16c+16<b2"
540 f$=":o5 _e2^e2"
550 "!" '7,8
560 a$=" o2 crcr crcr"
570 b$=":o5"+STRING$(16,"c")
580 c$=":o4 r4ccr4cr r4ccr4cr"
590 d$=":o4"+STRING$(16,"e")
600 e$=":o5 ^1,20 red+c<b>c+<bg+"
610 f$=":o5 _reee _eeee"
620 "!" '9,10
630 a$=" o2 crc"
640 b$=":o5 cccc cc"
650 c$=":o4 r4ccr4c16c16c16c16 c4"
660 d$=":o4 aaaa eeee er^2ee^ee<bb_"
670 e$=":o5 c+4.d+16c+16<b2 r2r4.b8"
680 f$=":o5 _e2^e2"
690 h$=":o4 _5r1 re8e8>e8e8<b8b8"
700 "!" '11,12
710 a$=" o2 cr8c8cr" :a$=a$+a$
720 b$=":o5 cr4c cccc cr4c cccc"
730 c$=":o4 rc16c16cr4.cc rc16c16cr4.cc"
740 d$=":o4 a4rer2 f+4rc+4.fg"
750 e$=":o5 c+r2r8c8 c+r2r8c8"
760 f$=":o5 re8e.r rf+8f+."
770 g$=":o4 ra8a.r r>c+8c+."
780 h$=":o5 c+2.r8c8c+2.r8c8"
790 "!" '13,14
800 d$=":O4 g+4rc+4.g+c+ a4re4.a4"
810 e$=":o5 c+r2r8d+8 er2<b"
820 f$=":o5 rg+8g+.r ra8a.a"
830 g$=":o5 rc+8c+.r rc+8c+.<b"
840 h$=":o5 c+2.r8c8 c+2.-"
850 "!" '15,16
860 a$=" o2 crcr crc"
870 b$=":o5"+STRING$(16,"c")
880 c$=":o4 r4ccr4cr r4ccr4c"
890 d$=":o4 eeee eeee aaaa bbbb"
```


ーケンサでは、さらにメモリ不足が予測されるので、このコマンドが登場したわけですよ。

演奏開始は、POKE &HAFFF, 1 としてください。なお、TEMPO0により、1が書き込まれますので注意してください。

過去のMMLデータの演奏について

このMIDIシーケンサでは、全音符がL1=@384になっています。祝版MMLではL1=@1024なので、@コマンドで直接音長を指定しているプログラムでは注意が必要ですが、音長をセットするプログラム(リスト2)により解決されます。なお、リスト2ではMIDIのタイミングクロックのON/OFFを設定することもできますが、ONにできるのは音長が192と384の場合となります。

また、&と&+が、逆の機能になっているのも気をつけてください。ただし、組曲「イース」(3月号に掲載)ではもともと&と&+を逆にしているので、そのまま演奏できます。

あとはPOKE, PEEK 命令で何をしているかによって、アドレスをずらすなどの処理が必要です。さらに、PSGを使っている曲ではIOの指定も忘れずに。

N, Wコマンドもありませんので、それらを使っているMMLデータは演奏できません。自分で工夫してみてください。アフターバーナー(7月号)ではCTCを直接指定し

ているので、Sコマンドで対処する必要があります。ただ、かなりタスクが苦しいので、セットするデータを変えないと演奏できません。もしくは「T170」程度でほぼ同等のスピードになります。

Please Please Me

サンプル曲としてビートルズの「Please

リスト2 音長セットプログラム

```
10 ' MML Configuration Tool
20 '
30 ' by S.K
40 '
50 DEFINT A-Z :RESTORE 340 :POKE &HAFFF,0
60 FOR i=1TO4 :READ L(i),CTC(i) :P$(i)=STR$(L(i)):NEXT
70 FOR j=1TO2 :READ Q$(j) :NEXT
80 IF PEEK(&HAA5F) THEN j=1 ELSE j=2
90 L(0)=PEEK(&HAEFA)*256+PEEK(&HAEF9)
100 P$(0)=STR$(L(0)) :CTC(0)=PEEK(&HA970)
110 LTBL=&HAEF7 :i=0
120 '
130 PRINT "Length L1 =" ;P$(i) ;" " ;
140 Z$=INPUT$(1)
150 IF Z$=CHR$(13) THEN PRINT :GOTO 170 ELSE i=VAL(Z$)
160 IF i<1 OR i>4 THEN 140 ELSE PRINT CHR$(2,2,2,29) ; :GOTO130
170 IF i>2 THEN j=2
180 PRINT "Timing Clock " ;Q$(j) ;" " ;
190 Z$=INPUT$(1)
200 IF Z$=CHR$(13) THEN 220 ELSE j=VAL(Z$)
210 IF j<1 OR j>2 THEN 190 ELSE PRINT CHR$(2,2,2,29) ; :GOTO170
220 '
230 POKE &H4093,L(i)/96 :POKE &H4098,L(i)/96
240 POKE &HAA5F,0,0,0
250 IF j=2 THEN270
260 POKE &HAA5F,&HCD,&H85,&H40
270 POKE &HA970,CTC(i)
280 FOR k=1 TO 32
290 MEM$(LTBL+k*2,2)=MKI$(L(i)/k)
300 NEXT
310 MEM$(LTBL,2)=MKI$(L(i)*2)
320 POKE &HAFFF,1 :END
330 '
340 DATA 192,85,384,43,512,16,1024,16
350 DATA On,Off
```

Please Me」を作ってみました(リスト1)。あくまでも私の愛用しているKAWAIのK1mを利用して作ったものなので、音色番号は自分の楽器の音色とよく相談して適当に変えるなり、自分でエディットするなりしてください。皆さんの音楽心に期待しています。

また、今回のシーケンサ(と呼ぶのも大げさだが)についてご意見のある方は編集室までお便りください。

リスト3 MIDIシーケンサ(ダンプリスト)

```
A8B0 21 3E A9 22 E3 2D 22 11 : 6D
A8B8 2E 22 13 2E 21 00 B0 11 : 73
A8C0 6E 3D 01 7A 03 ED B0 C9 : 8F
A8C8 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8D0 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8D8 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8E0 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8E8 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8F0 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A8F8 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A900 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A908 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A910 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A918 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A920 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A928 00 00 00 00 00 00 00 : 00
SUM: BD 9D BD CA 07 1A 82 EB 1ED9
```

```
A930 00 00 00 00 00 00 00 : 00
A938 00 00 00 00 00 00 CD D1 : 9E
A940 7F 3A DB A5 E5 EB FE 03 : 0A
A948 CA D4 A9 CD 36 54 CD AF : 1A
A950 5B 7C B5 20 4E CD 7F 3E : 84
A958 21 01 40 22 2A AA 22 2C : A6
A960 AA 2B 22 28 AA 44 4D AF : 09
A968 ED 79 3E 1E 32 D8 AE 3E : B8
A970 2B 32 D7 AE 32 FF AF 21 : E3
A978 49 AF 11 4D AF 01 40 00 : 46
A980 ED B0 EB 06 10 36 00 23 : F7
A988 10 FB F3 3E C3 32 3C 01 : 6E
A990 21 A5 A9 22 3D 01 CD 3C : D8
A998 01 CD 2E AA 21 4B AA 22 : DE
A9A0 5E 00 FB E1 C9 01 07 07 : 12
A9A8 3E 03 ED 79 16 07 3E 08 : 0A
SUM: 8B 30 5E 5F 60 8E 1B 8C A00E
```

```
A9B0 CD 3F AE 15 20 FA CD 3F : F5
A9B8 AE 3E B0 F5 CD 9F 3E 3E : 79
A9C0 7B CD 9F 3E AF CD 9F 3E : 7E
A9C8 F1 3C FE C0 20 ED 01 00 : F9
A9D0 1C C3 3F 01 CD C3 7F B7 : E5
A9D8 28 03 CD F5 A9 E1 7E D6 : CB
A9E0 3B 23 C8 2B ED 4B 2C AA : 5F
A9E8 AF ED 79 03 ED 43 2C AA : 1E
A9F0 ED 43 2A AA C9 ED 4B 2C : 31
A9F8 AA 2A 2A AA B7 ED 42 20 : AE
AA00 05 2E 3A ED 69 03 6F 1A : 4F
AA08 FE 61 38 06 FE 7B 30 02 : 48
AA10 C6 E0 ED 79 03 13 78 B1 : 4B
AA18 28 08 2D 20 EA ED 43 2C : C3
AA20 AA C9 CD 3C 01 C3 27 20 : 87
AA28 00 40 00 40 00 40 01 04 : C5
SUM: 47 49 F5 88 E1 E0 0F 05 C1E9
```

```
AA30 07 3E 07 ED 79 3A D7 AE : 71
AA38 ED 79 3E 58 ED 79 01 07 : 6A
AA40 07 3E C7 ED 79 3A D8 AE : 32
AA48 ED 79 C9 F3 ED 73 3C A9 : 67
AA50 31 3C A9 F5 C5 D5 E5 21 : AB
AA58 FF AF 7E B7 CA D3 AA 00 : 2A
AA60 00 00 21 8D AF 06 10 AF : 22
AA68 B6 23 20 51 10 FA ED 4B : 8C
AA70 28 AA 2A 2A AA 2B B7 ED : 9F
AA78 42 20 07 3E 01 32 FF AF : 88
AA80 18 51 ED 78 03 28 0C ED : F2
AA88 78 03 20 FB 0B ED 43 28 : F9
AA90 AA 18 DF ED 43 28 AA 21 : C4
AA98 8D AF E5 21 9D AF 16 00 : A4
AAA0 ED 78 28 05 03 FE 3A 20 : ED
AAA8 F7 B7 28 02 3E 01 E3 77 : 71
SUM: E3 90 8F 9F F4 50 5A 90 5DFE
```

```
AAB0 23 E3 71 23 70 23 14 7A : BB
AAB8 FE 10 38 E4 E1 11 00 00 : 1C
AAC0 21 8D AF D5 E5 7E B7 C4 : 10
AAC8 DE AA E1 D1 23 1C 7B FE : F2
AAD0 10 20 F0 E1 D1 C1 F1 ED : 71
AAD8 7B 3C A9 FB ED 4D E5 D5 : 4F
AAE0 F2 F5 AA CD 4A AE 78 B1 : 7F
AAE8 D1 E5 CC 36 AD E1 7C B5 : 77
AAF0 E1 C0 36 01 C9 CB 23 21 : B0
AAF8 9D AF 19 4E 23 46 ED 78 : 81
AB00 28 04 FE 3A 20 08 D1 70 : CD
AB08 2B 71 E1 36 00 C9 D1 ED : 3A
AB10 78 28 F4 FE 3A 28 F0 D5 : B9
AB18 E5 CD 29 AB E1 28 E7 D1 : 47
AB20 38 ED 70 2B 71 E1 36 80 : C8
AB28 C9 ED 53 DF AF ED 78 03 : 1D
SUM: 9D 13 56 1C 55 6B 47 83 A8A6
```

```
AB30 FE 41 38 2A FE 48 30 34 : 4B
AB38 CD 49 AB C5 D5 CD B1 AC : 85
AB40 D1 C1 CD 4E AD 3E 01 B7 : 50
AB48 C9 D6 41 87 6F ED 78 03 : 3E
AB50 FE 2D C8 2C 2C FE 2B C8 : 3C
AB58 FE 23 C8 2D 0B C9 FE 3E : 26
AB60 CA 6B AC FE 3C CA 6B AC : FC
AB68 7F B7 37 C9 FE 52 28 D2 : 80
AB70 FE 49 CA 6E 3D FE 5A CA : DE
AB78 47 3F FE 5E CA 73 3F FE : 5C
AB80 5C CA 9C 3F FE 4D CA 09 : 1F
AB88 3F FE 5A CA 7D AC FE 59 : DB
AB90 CA 3D AC FE 4B CA 1D AC : 8F
AB98 FE 7E CA 98 AE FE 5F CA : B3
ABA0 78 AE FE 53 CA BD 3F FE : 3B
ABAB 50 28 39 21 00 00 FE 4F : 1F
SUM: 1A 74 C9 C3 A5 12 30 0B 41F7
```


リスト 4

A000		1 ;	Iwai's MML with MIDI
A008		2 ;	
A009		3 ;	Power used by S.Kaneko
A000		4 ;	
A000		5 ;	255PS (5500rpm.NET)
A000		6 ;	
A8B0		7 ;	ORG \$A8B0
A8B0		8 ;	
A8B0		9 ;	OFFSET \$C8B0-\$A8B0
A8B0		10 ;	
A8B0		11 CTC EQU	\$0704
A8B0		12 WTOP EQU	\$4000
A8B0		13 ;	
A8B3 21 3E A9		14 LD	HL,MMLSTART
A8B3 22 E3 2D		15 LD	(\$2DE3),HL
A8B6 22 11 2E		16 LD	(\$2E11),HL
A8B9 22 13 2E		17 LD	(\$2E13),HL
A8BC 21 00 B0		18 LD	HL,\$B000
A8BF 11 6E 3D		19 LD	DE,\$3D6E
A8C2 01 7A 03		20 LD	BC,\$40E8-\$3D6E
A8C5 ED B0		21 ;	
A8C7 C9		22 RET	
A8C8		23 SPACE	
A8C8 00 00 00 00 00 00 00 00		24 DS	\$A900-SPACE ; ORG \$A900
A8CF 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8DE 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8DD 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8E4 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8EB 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8F2 00 00 00 00 00 00 00 00			
A8F9 00 00 00 00 00 00 00 00			
A900		25 ;	
A900		26 STACK	
A900 00 00 00 00 00 00 00 00		27 DS	30*2
A907 00 00 00 00 00 00 00 00			
A90E 00 00 00 00 00 00 00 00			
A915 00 00 00 00 00 00 00 00			
A91C 00 00 00 00 00 00 00 00			
A923 00 00 00 00 00 00 00 00			
A92A 00 00 00 00 00 00 00 00			
A931 00 00 00 00 00 00 00 00			
A938 00 00 00 00 00 00 00 00			
A93C		28 INTSP	
A93C 00 00		29 DS	Z
A93E		30 MMLSTART	
A93E CD D1 7F		31 CALL	\$7FD1
A941 3A DB A5		32 LD	A,(\$A5DB)
A944 E5		33 PUSH	HL
A945 EB		34 EX	DE,HL
A946 FE 03		35 CP	03
A948 CA D4 A9		36 JP	Z,DOSTR
A94B		37 ;	
A94B		38 ;	;<----->
A94B		39 STEPMO	
A94B CD 36 54		40 CALL	\$5436
A94E CD AF 5B		41 CALL	\$5BAF
A951 7C		42 LD	A,H
A952 B5		43 OR	L
A953 20 4E		44 JR	NZ,PRET
A955		45 INIT	
A955 CD 7F 3E		46 CALL	INISIO
A958 21 01 40		47 LD	HL,WTOP+1
A95B 22 2A AA		48 LD	(HEAD),HL
A95E 22 2C AA		49 LD	(HEAD0),HL
A961 2B		50 DEC	HL
A962 22 28 AA		51 LD	(TAIL),HL
A965 44 4D		52 LD	BC,HL
A967 AF		53 XOR	A
A968 ED 79		54 OUT	(C),A
A96A 3E 1E		55 LD	A,30 ; T120
A96C 32 D8 AE		56 LD	(TMPV),A
A96F 3E 2B		57 LD	A,43 ; for 384
A971 32 D7 AE		58 LD	(TMPV0),A
A974 32 FF AF		59 LD	(PFLAG),A
A977		60 ;	
A977 21 49 AF		61 LD	HL,DFLDMY
A97A 11 4D AF		62 DE,DFLW	
A97D 01 40 00		63 LD	BC,4*16
A980 ED B0		64 LDIR	
A982		65 ;	
A982 EB		66 EX	DE,HL
A983 06 10		67 LD	B,16
A985		68 INIT0	
A985 36 00		69 LD	(HL),0
A987 70		70 INC	HL
A988 10 FB		71 DJNZ	INIT0
A98A		72 ;	
A98A F3		73 DI	
A98B 3E C3		74 LD	A,C3
A98D 32 3C 01		75 LD	(\$013C),A
A990 21 A5 A9		76 LD	HL,QUIET1
A993 22 3D 01		77 LD	(\$013D),HL
A996 CD 3C 01		78 CALL	\$013C
A999		79 ;	
A999 CD 2E AA		80 CALL	TOTCT
A99C 21 4B AA		81 LD	HL,IEXEC
A99F CD 5E 00		82 LD	(\$905E),HL
A9A2 FB		83 EI	
A9A3		84 PRET	
A9A3 E1		85 POP	HL
A9A4 C9		86 RET	
A9A5		87 QUIET1	
A9A5 01 07 07		88 LD	BC,CTC+3
A9A8 3E 03		89 LD	A,3
A9AA ED 79		90 OUT	(C),A
A9AC		91 ;	
A9AC 16 07		92 LD	D,7
A9AE 3E 08		93 LD	A,8
A9B0		94 Q2	
A9B0 CD 3			

[illegible]

AB54	2C	394	INC	L	; D+ = 8
AB55	FE 2B	395	CP	'+'	; E = 9
AB57	C8	396	RET	Z	; E+ =10
AB58	FE 23	397	CP	'#'	; F =11
AB5A	C8	398	RET	Z	; WREG =12
AB5C	0B	399	DEC	L	; G =13
AB5D	C9	400	DEC	BC	; G+ =14
AB5E		402	DN0		
AB5E FE 3E		403	CP	'>'	
AB60 CA 6B AC		404	JP	Z,UPDOWN	
AB63 FE 3C		405	CP	'<'	
AB65 CA 6B AC		406	JP	Z,UPDOWN	
AB68		407	ACT8		
AB68 7F		408	LD	A,A	
AB69 B7		409	OR	A	
AB6A 37		410	SCF		
AB6B C9		411	RET		
AB6C		412			
AB6C		413	DN1		
AB6C FE 52 28 D2		414	CP	'R'	:JR Z,RN1
AB70 FE 49 CA 6E 3D		415	CP	'I'	:JP Z,INST00
AB7A FE 5A CA 47 3F		416	CP	'Z'	:JP Z,TARE
AB7A FE 5E CA 73 3F		417	CP	'>'	:JP Z,CTRL
AB7F FE 5C CA 9C 3F		418	CP	'v'	:JP Z,BEND
AB84 FE 4D CA 09 3F		419	CP	'M'	:JP Z,MIDNUM
AB89 FE 54 CA 7D AC		420	CP	'T'	:JP Z,STRUN
AB8E FE 59 CA 3D AC		421	CP	'Y'	:JP Z,WREG
AB93 FE 4B CA 1D AC		422	CP	'K'	:JP Z,KEYFR
AB98 FE 7E CA 98 AE		423	CP	'>'	:JP Z,VUP
AB9D FE 5F CA 78 AE		424	CP	'>'	:JP Z,VDOWN
ABA2 FE 53 CA BD 3F		425	CP	'S'	:JP Z,STCTC
ABA7 FE 50 28 39		426	CP	'P'	:JR Z,PAN
ABAB 21 00 00		427	LD	HL,\$0000	
ABAE FE 4F 28 0F		428	CP	'O'	:JR Z,SETGO
ABB2 2C		429	INC	L	
ABB3 FE 56 28 0A		430	CP	'V'	:JR Z,SETGO
ABB7 2C		431	INC	L	
ABB8 FE 51 28 05		432	CP	'Q'	:JR Z,SETGO
ABBC 2C		433	INC	L	
ABBD FE 4C 20 A7		434	CP	'L'	:JR NZ,ACT8
ABCI E5		435	SETGO		
ABCD CD CC AE		436	PUSH	HL	
ABCE D1		437	CALL	DFLTBL	
ABCE D1		438	POP	DE	
ABCE 19		439	ADD	HL,DE	
ABCE 19		440	PUSH	HL	
ABCE F5		441	PUSH	AF	
ABCE CD FA AD		442	CALL	NUMBER	
ABCC 30 84		443	JR	NC,STG1	
ABCE F1		444	POP	AF	
ABCF D1		445	POP	DE	
ABD0 18 96		446	JR	ACT8	
ABD2		447	STG1		
ABD2 67		448	LD	H,A	
ABD3 F1		449	POP	AF	
ABD4 D1		450	POP	DE	
ABD5 EB		451	EX	DE,HL	
ABD6 73		452	LD	(HL),E	
ABD7 FE 4C		453	CP	'L'	
ABD9 20 8D		454	JR	NZ,ACT8	
ABDB 7A		455	LD	A,D	
ABDC FE 02		456	CP	'0'-..'	
ABDE 20 88		457	JR	NZ,ACT8	
ABE0 CB FE		458	SET	7,(HL)	
ABE2 18 84		459	JR	ACT8	
ABE4		460	PAN		
ABE4 CD 02 40		461	CALL	MDCHECK	
ABE7 CA CD 3F		462	JP	Z,MIDIPAN	
ABEA		463			
ABEA 7B		464	LD	A,E	
ABEB FE 08		465	CP	8	
ABED D2 68 AB		466	JP	NC,ACT8	
ABF0 C5		467	PUSH	BC	
ABF1 D5		468	PUSH	DE	
ABF2 CD FA AD		469	CALL	NUMBER	
ABF5 38 21		470	JR	C,PANZ	
ABF7 7D		471	LD	A,L	
ABF8 FE 04		472	CP	4	
ABFA 30 1C		473	JR	NC,PAN2	
ABFC D1		474	POP	DE	
ABFD D5		475	PUSH	DE	
ABFE D5		476	PUSH	DE	
ABFF F5		477	PUSH	AF	
AC00 21 39 40		478	LD	HL,INSTN	
AC03 19		479	ADD	HL,DE	
AC04 6E		480	LD	L,(HL)	
AC05 CD 5B 3E		481	CALL	GETVTD	
AC08 7E		482	LD	A,(HL)	
AC09 E6 3F		483	AND		

3E1D F6 80	1196	OR	\$80
3E1F	1197 OPMV3		
3E1F 12	1198	LD	(DE1),A
3E20 23	1199	INC	
3E21 13	1200	INC	DE
3E22 10 F4	1201	DJNZ	OPMV2
3E24	1202	;	
3E24 06 04	1203	LD	B,4
3E26 EB	1204	EX	DE,HL
3E27 2B	1205	DEC	HL
3E28 3E 7F	1206	LD	A,\$7F
3E2A	1207 OPMV4		
3E2A BE	1208	CP	(HL)
3E2B 38 01	1209	JR	C,OPMV5
3E2D 7E	1210	LD	A,(HL)
3E2E	1211 OPMV5		
3E2E 2B	1212	DEC	HL
3E2F 10 F9	1213	DJNZ	OPMV4
3E31	1214	;	
3E31 C1	1215	POP	BC
3E32 ED 44	1216	NEG	
3E34	1217	SUB	B
3E35 C6 7F	1218	ADD	A,127
3E37 4F	1219	LD	C,A
3E38 D1	1220	POP	DE
3E39 D5	1221	PUSH	DE
3E3A 3E 58	1222	LD	A,\$58
3E3C 83	1223	ADD	A,E
3E3D F5	1224	PUSH	AF
3E3E 23	1225	INC	HL
3E3F E5	1226	PUSH	HL
3E40 06 04	1227	LD	B,4
3E42	1228 OPMV6		
3E42 7E	1229	LD	A,(HL)
3E43 B7	1230	OR	A
3E44 FA 4D 3E	1231	JP	M,OPMV7
3E47 81	1232	ADD	A,C
3E48 F2 4D 3E	1233	JP	P,OPMV7
3E4B 3E 7F	1234	LD	A,\$7F
3E4D	1235 OPMV7		
3E4D E6 7F	1236	AND	\$7F
3E4F 77	1237	LD	(HL),A
3E50 23	1238	INC	HL
3E51 10 EF	1239	DJNZ	OPMV6
3E53	1240	;	
3E53 E1	1241	POP	HL
3E54 F1	1242	POP	AF
3E55 CD 6A 3E	1243	CALL	WOPMXX
3E58	1244	;	
3E58 D1	1245	POP	DE
3E59 F1	1246	POP	AF
3E5A C9	1247	RET	
3E5B	1248 GETVTD		
3E5B 26 00	1249	LD	H,0
3E5D 29	1250	ADD	HL,HL
3E5E 29	1251	ADD	HL,HL
3E5F 64 5D	1252	LD	DE,HL
3E61 29	1253	ADD	HL,HL
3E62 29	1254	ADD	HL,HL
3E63 29	1255	ADD	HL,HL
3E64 19	1256	ADD	HL,DE
3E65 11 90 B1	1257	LD	DE,\$B190
3E68 19	1258	ADD	HL,DE
3E69 C9	1259	RET	
3E6A	1260 WOPMXX		
3E6A C6 08	1261	ADD	A,\$08
3E6C CD DE 3D	1262	CALL	WOPMXX
3E6F C6 10	1263	ADD	A,\$10
3E71 CD DE 3D	1264	CALL	WOPMXX
3E74 D6 08	1265	SUB	\$08
3E76 CD DE 3D	1266	CALL	WOPMXX
3E79 C6 10	1267	ADD	A,\$10
3E7B CD DE 3D	1268	CALL	WOPMXX
3E7E C9	1269	RET	
3E7F	1270	;	
3E7F	1271 INISIO		
3E7F F5	1272	PUSH	AF
3E80 C5	1273	PUSH	BC
3E81 E5	1274	PUSH	HL
3E82	1275	;	
3E82 3E 09	1276	LD	A,9
3E84 01 01 00	1277	LD	BC,\$0001
3E87 21 94 3E	1278	LD	HL,ISTBL
3E8A	1279 INISIO2		
3E8A 04	1280	INC	B
3E8B ED A3	1281	OUTI	
3E8D 3D	1282	DEC	A
3E8E 20 FA	1283	JR	NZ,INISIO2
3E90 E1	1284	POP	HL
3E91 C1	1285	POP	BC
3E92 F1	1286	POP	AF
3E93 C9	1287	RET	
3E94	1288 ISTBL		
3E94 18 01 00 03 C1	1289	DB	\$18:\$01:\$00:\$03:\$C1
3E99 04 44 05 68	1290	DB	\$04:\$44:\$05:\$68
3E9D	1291	;	
3E9D	1292 MIDT0		
3E9D E6 7F	1293	AND	\$7F
3E9F	1294 MID1		
3E9F C5	1295	PUSH	BC
3EA0 F5	1296	PUSH	AF
3EA1 01 01 00	1297	LD	BC,\$0001
3EA4	1298 MID12		
3EA4 ED 79	1299	IN	A,(C)
3EA6 CB 57	1300	RIT	2-A
3EA8 28 FA	1301	JR	2,MID12
3EAA F1	1302	POP	AF
3EAB 0B	1303	DEC	

```

3ED6 CD 22 3F      1332      CALL MIDICH
3ED9 C6 90         1333      ADD A,$90
3EDB CD 9F 3E      1334      CALL MIDI
3EE0 F1           1335      POP AF
3EEF CD 9F 3E      1336      CALL MIDI
3EE2 C9           1337      RET
3EE3             1338      NTNOTE
3EE3 16 00         1339      LD D,0
3EE5 21 DD AF      1340      LD HL,NTWORK
3EE8 19           1341      ADD HL,DE
3EE9 C9           1342      RET
3EEA             1343      ;
3EEA 7D           1344      NTNUM
3EEA 7D           1345      LD A,L
3EEB D5           1346      PUSH DE ;IN = L (A-G 0-14)
3EEC F5           1347      PUSH AF ; E (CH. NO.)
3EED CD CC AE      1348      CALL DFLTL ;OUT= A (NOTE NO.)
3EF0 7E           1349      LD A,(HL)
3EF1 3C           1350      INC A
3EF2 07           1351      RLCA
3EF3 07           1352      RLCA
3EF4 5F           1353      LD E,A
3EF5 07           1354      RLCA
3EF6 83           1355      ADD A,E ;A*12
3EF7 5F           1356      LD E,A
3EF8             1357      ;
3EF8 F1           1358      POP AF ;A = 9
3EF9 FE 05         1359      CP 5 ;B = 11
3EFB 30 02         1360      JR NC,NTNUM2 ;C = 0
3EFD C6 0E         1361      ADD A,14 ;D = 2
3EFF             1362      NTNUM2
3EFF FE 0B         1363      CP 11 ;E = 4
3F01 38 01         1364      JC C,NTNUM3 ;G = 7
3F03 3D           1365      DEC A
3F04             1366      NTNUM3
3F04 D6 05         1367      SUB 5
3F06             1368      ;
3F06 83           1369      ADD A,E
3F07 D1           1370      POP DE
3F08 C9           1371      RET
3F09             1372      ;
3F09             1373      MIDNUM
3F09 CD FA AD      1374      CALL NUMBER ; " Ma "
3F0C 38 11         1375      JR C,MIDNUM2 ; IN = A(Ch.No)
3F0E 7D           1376      LD A,L ; 1-16
3F0F FE 11         1377      CP 17
3F11 30 0C         1378      JR NC,MIDNUM2
3F13 B7           1379      OR A
3F14 28 09         1380      JR Z,MIDNUM2
3F16 3D           1381      DEC A
3F17 16 00         1382      LD D,0
3F19 21 29 40      1383      LD HL,CHTBL
3F1C 19           1384      ADD HL,DE
3F1D 77           1385      LD (HL),A
3F1E 3C           1386      INC A ; Z = 0
3F1F             1387      MIDNUM2
3F1F C3 68 AB      1388      JP ACT8
3F22             1389      MIDICH
3F22 E5           1390      PUSH HL ;GET MIDI CH.
3F23 21 29 40      1391      LD HL,CHTBL ;OUT = A(Ch.No)
3F26 19           1392      ADD HL,DE
3F27 7E           1393      LD A,(HL)
3F28 E1           1394      POP HL
3F29 C9           1395      RET
3F2A             1396      ;
3F2A             1397      NEIRO
3F2A D1           1398      POP DE
3F2B FE 64         1399      CP 100
3F2D DA 68 AB      1400      JP C,ACT8
3F30 D6 64         1401      SUB 100 ; " Ia "
3F32 6F           1402      LD L,A ; OUT $Cn,a
3F33 CD 22 3F      1403      CALL MIDICH
3F36 C6 C0         1404      ADD A,$C0
3F38 CD 9F 3E      1405      CALL MIDI
3F3B 7D           1406      LD A,L
3F3C CD 9D 3E      1407      CALL MIDI0
3F3F AF           1408      XOR A
3F40 CD E3 3D      1409      CALL WMFLAG
3F43 3C           1410      INC A ; Z = 0
3F44 C3 68 AB      1411      JP ACT8
3F47             1412      TARE
3F47 ED 78         1413      IN A,(C) ; " Z(a,b,c) "
3F49 FE 28         1414      CP ' ' ; OUT =a,b,c
3F4B 28 09         1415      JR Z,TARE2 ; " Z(a,b,c) "
3F4D FE 5B         1416      CP ' ' ; OUT =F0,a,b,c,F7
3F4F 20 1E         1417      JR NZ,TARE4
3F51 3E F0         1418      A,$F0
3F53 CD 9F 3E      1419      CALL MIDI
3F56             1420      TARE2
3F56 03           1421      INC BC
3F57 CD FA AD      1422      CALL NUMBER
3F5A 38 0A         1423      JR C,TARE3
3F5C 7D           1424      LD A,L
3F5D CD 9F 3E      1425      CALL MIDI
3F60 ED 78         1426      IN A,(C)
3F62 FE 2C         1427      CP ' '
3F64 28 F0         1428      JR Z,TARE2
3F66             1429      TARE3
3F66 FE 5D         1430      CP ' '
3F68 20 05         1431      JR NZ,TARE4
3F6A 3E F7         1432      LD A,$F7
3F6C CD 9F 3E      1433      CALL MIDI
3F6F             1434      TARE4
3F6F 03           1435      INC BC
3F70 C3 68 AB      1436      JP ACT8
3F73             1437      CTRLC
3F73 CD FA AD      1438      CALL NUMBER ; " a,b "
3F76 38 21         1439      JR C,CTRLC2 ; OUT $En,a,b
3F78 ED 78         1440      IN A,(C)
3F7A FE 2C         1441      CP ' '
3F7C 20 1B         1442      JR NZ,CTRLC2
3F7E E5           1443      PUSH HL
3F7F 03           1444      INC BC
3F80 CD FA AD      1445      CALL NUMBER
3F83 7D           1446      LD A,L
3F84 E1           1447      POP HL
3F85 38 12         1448      JR C,CTRLC2
3F87 67           1449      LD H,A
3F88 CD 22 3F      1450      CALL MIDICH
3F8B C6 B0         1451      ADD A,$B0
3F8D CD 9F 3E      1452      CALL MIDI
3F90 7D           1453      LD A,L
3F91 CD 9D 3E      1454      CALL MIDI0
3F94 7C           1455      LD A,H
3F95 CD 9D 3E      1456      CALL MIDI0
3F98 3C           1457      INC A ; Z = 0
3F99             1458      CTRLC2
3F99 C3 68 AB      1459      JP ACT8
3F9C             1460      BEND
3F9C CD FA AD      1461      CALL NUMBER ; " Ya "
3F9F 38 19         1462      JR C,BEND2 ; OUT $En,?,?
3FA1 AF           1463      XOR A
3FA2 CB 1D         1464      RR L
3FA4 CB 1F         1465      RR A
3FA6 CB 1F         1466      RR A
3FA8 F5           1467      PUSH AF
3FA9 CD 22 3F      1468      CALL MIDICH

```

```

3FAC C6 E0         1469      ADD A,$E0
3FAE CD 9F 3E      1470      CALL MIDI
3FB1 F1           1471      POP AF
3FB2 CD 9D 3E      1472      CALL MIDI0
3FB5 7D           1473      LD A,L
3FB6 CD 9D 3E      1474      CALL MIDI0
3FB9 3C           1475      INC A ; Z = 0
3FBA             1476      BEND2
3FBA C3 68 AB      1477      JP ACT8
3FBD             1478      STCTC
3FBD CD FA AD      1479      CALL NUMBER
3FC0 38 17         1480      JR C,STCTC2
3FC2 7D           1481      LD A,L
3FC3 32 D8 AE      1482      LD (TMPV),A
3FC6 ED 78         1483      IN A,(C)
3FC8 FE 2C         1484      CP ' '
3FCA 20 0D         1485      JR NZ,STCTC2
3FCC 03           1486      INC BC
3FCD CD FA AD      1487      CALL NUMBER
3FDD 38 07         1488      JR C,STCTC2
3FDD 7D           1489      LD A,L
3FD3 32 D7 AE      1490      LD (TMPV0),A
3FDE CD 2E AA      1491      CALL TOCTC
3FD9             1492      STCTC2
3FD9 C3 68 AB      1493      JP ACT8
3FDC             1494      MIDIPAN
3FDC CD FA AD      1495      CALL NUMBER
3FDF 7D           1496      LD A,L
3FE0 7D           1497      OR A
3FE1 28 1B         1498      JR Z,MPAN2
3FE3 FE 10         1499      CP 16
3FE5 30 18         1500      JR NC,MPAN3
3FE7 F5           1501      PUSH AF
3FE8 CD 22 3F      1502      CALL MIDICH
3FEB C6 B0         1503      ADD A,$B0
3FED CD 9F 3E      1504      CALL MIDI
3FF0 21 BD AF      1505      LD HL,PANTBL
3FF3 7E           1506      LD A,(HL)
3FF4 CD 9D 3E      1507      CALL MIDI0
3FF7 F1           1508      POP AF
3FF8 B5           1509      ADD A,L
3FF9 6F           1510      LD L,A
3FFA 7E           1511      LD A,(HL)
3FFB CD 9D 3E      1512      CALL MIDI0
3FFE             1513      MPAN2
3FFE 3C           1514      INC A
3FFF C3 68 AB      1515      JP ACT8
4002             1516      ;
4002             1517      MDCHECK
4002 E5           1518      PUSH HL
4003 21 ED AF      1519      LD HL,MFLAG
4006 19           1520      ADD HL,DE
4007 7E           1521      LD A,(HL)
4008 E1           1522      POP HL
4009 B7           1523      OR A
400A C9           1524      RET
400B             1525      ANDFLAG0
400B AF           1526      XOR A
400C             1527      ANDFLAG
400C D5           1528      PUSH DE
400D E5           1529      PUSH HL
400E ED 5B FD AF   1530      LD DE,(DESTACK)
4012 21 CD AF      1531      LD HL,AFLAG
4015 19           1532      ADD HL,DE
4016 77           1533      LD (HL),A
4017 E1           1534      POP HL
4018 D1           1535      POP DE
4019 C9           1536      RET
401A             1537      ANDCHECK
401A D5           1538      PUSH DE
401B E5           1539      PUSH HL
401C ED 5B FD AF   1540      LD DE,(DESTACK)
4020 21 CD AF      1541      LD HL,AFLAG
4023 1D           1542      ADD HL,DE
4024 7E           1543      LD A,(HL)
4025 E1           1544      POP HL
4026 D1           1545      POP DE
4027 B7           1546      OR A
4028 C9           1547      RET
4029             1548      ;
4029             1549      ;
4029             1550      ;
4029             1551      ;
4029             1552      ;
4029 00 01 02 03   1553      DB $00:$01:$02:$03
4029 04 05 06 07   1554      DB $04:$05:$06:$07
4029 08 09 0A 0B   1555      DB $08:$09:$0A:$0B
4029 0C 0D 0E 0F   1556      DB $0C:$0D:$0E:$0F
4039             1557      INSTN
4039 01 01 01 01   1558      DB 1,1,1,1 ;for OPM
403D 01 01 01 01   1559      DB 1,1,1,1
4041             1560      PACK
4041 00 00 00 00 00 00 00 00 1561      DS 1644
4048 00 00 00 00 00 00 00 00
404F 00 00 00 00 00 00 00 00
4056 00 00 00 00 00 00 00 00
405D 00 00 00 00 00 00 00 00
4064 00 00 00 00 00 00 00 00
406B 00 00 00 00 00 00 00 00
4072 00 00 00 00 00 00 00 00
4079 00 00 00 00 00 00 00 00
4080 00
4081             1562      V4
4081 00 00 00 00 00 1563      DS 4
4085             1564      ;
4085             1565      ;
4085             1566      ;
4085             1567      ;
4085             1568      ;
4085 E5           1569      TCLOCK
4085 21 98 40      1570      PUSH HL
4089 35           1571      LD HL,TCWORK
408A 20 0A         1572      DEC (HL)
408C F5           1573      JR NZ,TCLOCK2
408D 3E F8         1574      PUSH AF
408F CD 9F 3E      1575      LD A,$F8 ; T-Clock
4092 3E 04         1576      CALL MIDI
4094 77           1577      LD A,4
4095 F1           1578      LD (HL),A
4096             1579      POP AF
4096             1580      TCLOCK2
4096 E1           1581      POP HL
4097 C9           1582      RET
4098             1583      TCWORK
4098             1584      DS 4
4098             1585      END40E8
4098             1586      DS $40E8-END40E8
4099             1587      ;
4099 00 00 00 00 00 00 00 00
40A0 00 00 00 00 00 00 00 00
40A7 00 00 00 00 00 00 00 00
40AE 00 00 00 00 00 00 00 00
40B5 00 00 00 00 00 00 00 00
40BC 00 00 00 00 00 00 00 00
40C3 00 00 00 00 00 00 00 00
40CA 00 00 00 00 00 00 00 00
40D1 00 00 00 00 00 00 00 00
40D8 00 00 00 00 00 00 00 00
40DF 00 00 00 00 00 00 00 00
40E6 00 00

```

目指せシューティング

Murata Toshiyuki 村田 敏幸

今月からスタートするこの「Z80マシン語ゲーム工房」は、ゲームプログラムをサンプルとして取り上げながらマシン語の基礎を学んでいこうというものです。そしてそのゲームプログラムに関しては、皆さんからの要望もバシバシ取り入れていく予定らしいので、ぜひ参加してくださいね。

ご挨拶だよ

初めまして。今月からしばらくの間、Z80のマシン語で遊ぼうというみんなのお相手を務めるのがこの僕、村田だ。

Z80の入門講座といえば、今年の5月号で惜しまれつつ終了した泉大介氏の「マシン語体操1・2・3」を読んでいた人は多いだろう。「マシン語体操」は、全機種共通システムS-OS「SWORD」の上で厳選された命令のみを使用したプログラム例を示し、それに泉氏の見事な解説を加えることで、誰にでも読め、楽しめ、わかるという近年まれに見る名講座だった。遅ればせながら泉さんには「ごくろうさまでした」と言いたい。

と、いきなり殊勝な書き出しをしたのはわけがある。というのは、僕には「マシン語体操」を超えるZ80入門講座は書けないかもしれない。ただ、違う方向性を示すことはできるだろう、との思いがあってこの連載を始めることにした。

マシン語を使う楽しみのひとつは、自分のマシンに直接触れることにある。これまでの「マシン語体操」の場合、S-OS上で扱っている分だけ「マシンにじかに触れる」感じが薄れてしまっていたように思う。そこでこの連載では、各機種別の基本レベルでの処理まで言及してみようと考えている。

誤解のないように言っておくが、機種別の要素を盛り込むからといって、Z80という共通の土台を無視してかかるわけではもちろんない。X1もMZもZ80マシンなのだから、プログラムの大筋は共通のものとなる。どうしてもハードに依存せざるを得ないとき、またはハードに依存したほうがよいときには別々に用意するよ、と言っているに過ぎない。その場合でも、やりたいことが同じである限り、アルゴリズムはほぼ共通のものになるだろう。「マシン語体操」とは異なる方向性と言いながらも、「なあんだ、結局みんな同じZ80マシンなんだ

ね」というところに帰って来るような気がしている。多少遠回りにはなるかもしれないけれど……。

で、具体的になにをやるかという

横スクロールシューティングゲーム

を作ることにした。対象機種はX1、MZ-2500、MZ-700とする。当然X1版はturboで、MZ-700版は1500でも動作するから、Oh!Xを読んでいるほとんどの機種のユーザーには楽しんでもらえると思う。ここで名前を挙げなかったマシン(特にMZ-2000)も気が向けばサポートするつもりでいるし、turboと1500に関しては、それぞれの特徴を生かした変更点を示す用意はある。待っていればそのうちいいこともあるだろう。どうしても待てない人は「僕のマシンもやって係」まで怒濤のハガキ攻撃をかけてほしい。

これだけは用意してね

この連載ではダンプリストを掲載しない方針だ。それはダンプリストを打ち込むのがうまくなったからといって、マシン語を覚えられるわけではないという、当たり前な理由と(ゲームは少しずつ組み立てていく予定なので)、ダンプリストでは毎月つじつまを合わせるのが困難だという現実的な理由による。また、限られたページをダンプリストで埋めてしまうのはもったいないとも考えた。こういったわけで、この連載を活用しようと思ったら、アセンブラを用意してもらう必要がある。

アセンブラはZ80用(ザイログ表記)のものであればなんでも構わないのだが、掲載されるアセンブリリストはOh!X標準アセンブラであるZEDA用のものであり、また、短いサンプルはS-OS「SWORD」上で動作するように作られるので、そのほかのシステムを使う人は注意を要する。S-OS「SWORD」とZEDAを用意してもらえればいちばんよい。

もうひとつ、Z80の命令表はどの道いつ

かは必要になるだろうから、いまのうちに用意しておくことが望ましい。アセンブラと命令表、これだけあれば当分の用には足りる(僕の場合は、未だにこれだけで足りていたりする)。

というところで、ぼちぼち本編に突入する。「わーい、いよいよゲームだぞお」と喜んだ人には申し訳ないが、今月と来月はゲームを作るために必要なZ80の基礎の部分をやる。やると思ったらやる。

ダダをこねる子には「基礎を知らずしてゲームを作るとは2カ月早いっ!」という言葉を贈りたい。

マシン語は難しいの?

このテのマシン語入門では、最初に「マシン語は難しくありません」といって読者を安心させるのが常となっている。けれど、僕はへそ曲がりだからそうは言わない。どう言うかという、マシン語を覚えるのは

BASICを覚えるのと同じくらい難しいと言う。別な言い方をすると、

逆上がりができるようになるくらい
飛び箱が飛べるようになるくらい
自転車に乗れるようになるくらい
泳げるようになるくらい

難しいとも言える。

要はコツの問題、きつかけの問題だ。また、よく「マシン語は暴走するから怖い」と言うけど、僕には暴走するとどうして怖いのがよくわからない。そりゃあ、暴走したせいで作りかけのプログラムが消えてしまうこともあるし、ディスクを飛ばしてしまうこともある。でも、消えてしまったプログラムもセーブしてあればそこまでは戻することはできるし、ディスクもバックアップをとってあれば困らない。そもそも暴走が原因でコンピュータが壊れてしまったりはしないんだから恐れることはないと思う。むしろ「暴走はしないが、なんとなく変な動作をする」バグが入り込むことのほうがよっぽど怖い。

暴走はして当然なんだ。僕だって毎日のように暴走させている。

それでは本題です

では、そろそろマシン語プログラムの実例を見てもらい、そこで使われている命令について解説していくことにする。マシン語の各命令は驚くほど単純な機能しか持っていないから、理解するのは造作もないことのはずだ。なお、本文中では平気な顔をして専門用語を使っていたり、詳しい説明をはしょっている箇所がある。それらについてはページのそこいらじゅうに解説をちりばめてあるので、用語の説明はそちらを参照してほしい。

まずはリスト1を見てもらおう。こいつはS-OS“SWORD”上で動作するごく簡単なプログラムで、アセンブルし実行すると画面にひとつ“Z”の文字を書く。ソースでは7行だが、1～4行目はZ80の命令ではなく、アセンブラに対する指令（疑似命令）だから、プログラム本体はわずか3行、3命令ということになる。

まずはこの3つの命令の働きから説明しよう。

5行目の

LD A,90

は、BASICでいう代入文にあたる。LDはLoadの略だ。いまの例では「Aに90という値を入れる」という意味になる。Aが何者かはあとで説明することにする。ここではBASICでいう変数みたいなものだと思うてくれれば十分だ。

続いて6行目の

CALL #PRINT

は、CALLの名のとおりサブルーチンを呼び出して」いる。BASICであればGOSUBにあたる命令だ。CALLの後ろにはサブルーチンの始まるアドレスを書く。リスト1ではアドレスを数字でそのまま書かずラベルを使っている。“#PRINT”というラベルには3行目にあるEQU疑似命令で、1FF4hという値が与えられているから、6行目は

CALL 1FF4H

と書いたのと同じ意味、つまり1FF4h番地から始まるサブルーチンを呼び出していることになる。

なお、1FF4h番地からはS-OS“SWORD”の1文字表示サブルーチンが置かれていて、そのサブルーチンは「A」に表示したい文字のアスキーコードを入れて呼び出すように作られている。5行目でAに入れ

た値90は“Z”のアスキーコードに相違ない。

最後の

RET

はRETurnの略で、サブルーチンから呼び出し元へ戻る命令だ。が、ここではサブルーチンから戻るのではなく、「プログラムの実行を終えてS-OSのモニターへ戻る」という働きをしている。ちょっと引っ掛かるものを感じるかもしれないが、このプログラム全体もS-OSから見ればサブルーチンのようなものとして扱われている、と考えておいてほしい。

さて、わずか数十行でZ80の3つの命令の働きを説明した。まだ「Aとはなにか」といった謎が残ってはいるが、LD, CALL, RETの3命令の働きはわかってもらえたことと思う。マシン語はこのくらいシンプルなんだ。

次の節ではさらにAの正体が解き明かされるだろう。

レジスタとメモリ

Aは変数のようなものだ、と言った。この「変数のようなもの」のことをマシン語ではレジスタという。図1にZ80の全レジスタを示す。いまはこのうちA, B, C, D, E, H, Lの7つだけを覚えておけばよい。

A～Lのレジスタはちょうどメモリの1番地分と同じ大きさ、つまり1バイトの大きさを持つ。1バイト=8ビットだから、各レジスタには2進8桁 (=16進2桁) までの整数を格納することができることになる。具体的には

00000000B～11111111B

16進数では

00H～FFH

10進数に直すと

0～255

までの値が入る。

また、BASICではRUNしたときに変数

リスト1

8000	1	ORG	8000H
8000	2 ;		
8000	3 #PRINT	EQU	1FF4H
8000	4 ;		
8000 3E 5A	5	LD	A,90
8002 CD F4 1F	6	CALL	#PRINT
8005 C9	7	RET	

アセンブラ

Oh!Xの読者には当てはまらないと思うが、一般にマシン語には「わけのわからない16進数の羅列」というイメージがある。で、その「わけのわからない～」を覚えなければマシン語でプログラムが作れないと思ってしまうらしい。マシン語でプログラムを作る=16進数を並べることだと思っている人もいるそう（さすがにここまで言ってしまうとウソくさいか）。

確かに最終的に、CPUが実行可能なのは「16進数の羅列」だし、ワンボードマイコンの時代には直接16進数を並べてプログラムを作ったらしい。が、この文明開化の時代にそんなマヌケな話があるわけはないじゃないか。実際にはマシン語プログラムは「アセンブリ言語」で記述・開発される。

アセンブリ言語はマシン語の命令とほぼ1対1で対応したシンプルな記号言語だ。アセンブリ言語で記述されたプログラムテキスト自体は、普通のアスキーファイルだから、むろん直接実行することはできない。実行できるようにするには例の「16進数」に変換する「アセンブル」という手順を踏む必要がある。そのアセンブルをしてくれるプログラムが「アセンブラ」だ。

また、アセンブリ言語で書かれたテキストは、マシン語プログラムの「基」となるものという意味で「アセンブリソース」といい、アセンブルしてできた実行可能なプログラムを「オブジェクト」と呼ぶ。

アセンブラには、すぐに実行できる形式のオブジェクト（早い話が、普通にいうマシン語プログラムのこと）を多くの場合メモリ上に直接

生成する「アブソリュートアセンブラ」と、一度中間形式のオブジェクトをファイルに出力し、「リンカ」というプログラムを通して初めて実行可能となる「リロケートブルアセンブラ」がある。

一般的にアブソリュートアセンブラのほうがアセンブル速度が速いが、オブジェクトをメモリ上に生成する場合、大きなプログラムが作れないという欠点がある。逆にリロケートブルアセンブラはオブジェクトをファイルとして生成し、リンカを通さなければならないので実行プログラムを作るまでの時間はかかるが、プログラムを部品ごとに開発し、あとからいくつものオブジェクトをつなげてひとつのプログラムにすることができるので、大規模開発に向いている。

なお、かつてはアセンブラを使わずに命令表を片手に手作業でアセンブルする（ハンドアセンブルという）ことが、マシン語を覚える早道のような言われ方をしたことがあった。しかし、これは「足腰を鍛えるにはうさぎ跳びがいちばんだ」というのと同じくらい間違っている、と僕は思う。

ハンドアセンブルではプログラミングの本質とはまったく掛け離れたところに気を使わなければならないし、人間のやることだから勘違いからくる不必要なバグが入り込む恐れがある。その点アセンブラを使えばプログラミングそのものに集中できるわけだ。

マシン語はアセンブリ言語で記述し、アセンブラを使うことで初めて「プログラミング言語」となる。マシン語を覚えるにはアセンブラは必要不可欠だ、というのが僕の見解だ。

の内容がクリアされるが、レジスタはそうではないので、プログラムでちゃんと値を入れるまでは「いくつになっているか」がわからない。0になっていると決め込んで使ったりするとひどい目に遭う。注意すること。

A～Lまでのレジスタは「ほぼ」同じように使うことができる。リスト1ではAレジスタに直接数値を代入する例を示したが、同様にBレジスタに値を入れるには

```
LD    B,123
```

のように書けばよい。

また、LD命令を使ってレジスタの値をほかのレジスタに代入することもできる。Hレジスタに入っている値をAレジスタにコピーするには

```
LD    A,H
```

とする。簡単、簡単。

ここまでの例では値は常にレジスタに格納してきたが、メモリに値を格納することだってできる。メモリはレジスタのように名前がついていないから、任意のメモリはアドレスで指定することになる。

当然、メモリの内容をレジスタに持ってくることもできて、

```
LD    A,(9000H)
```

のように書けば、9000_H番地の内容がAレジスタに代入される。カッコが付いているのは、ただ

```
LD    A,9000H
```

と書いてしまうと、9000_H番地の内容ではなく、9000_Hという数をAに入れることになってしまうためだ（しかも、Aには16進2桁までしか入らないから、実際には9000_Hを入れることはできない）。このようにZ80のアセンブリ言語では「ある番地に格納されている値」を表すときにはカッコを付けることになっている。

逆にAレジスタの内容をメモリにしまっておきたいければ、

```
LD    (9000H),A
```

のようにする。

アドレッシングモード

前述したように、同じLD命令でも後ろのほうをちょこちょこと変えることで操作の対象が違ってくる。この「操作対象の指定」のことを「アドレッシングモード」という。

```
LD    A,90
```

のように「ただの値（即値）」を指定する形式を「イミディエイトアドレッシング」といい、

```
LD    A,H
```

のようにレジスタを直接指定する形式のことを「レジスタ直接アドレッシング」、さらに、

```
LD    A,(9000H)
```

のようにメモリ番地を直接指定する形式を「絶対アドレッシング」と呼ぶ。

レジスタ直接があるのだから「レジスタ間接」もあるんじゃないかとか、絶対アドレッシングがあるからには「相対アドレッシング」もあるに違いないと考えた人はいい勘をしている。これらについてはいずれ実例が出てきたところで説明しよう。

ところでBASICの場合、たとえばPRINT文の後ろにくるのが変数だろうが、ただの数字だろうが、配列だろうが構わなかったわけで、アドレッシングモードに相当する概念は存在しなかった。その意味では、ずっとBASICを使ってきた人にはアドレッシングモードなんてのは非常に奇異なものに見えるだろう。LD命令は値を代入する命令だ、と知っていれば、アドレッシングモードなんて覚えなくても

```
LD    なんとか, かんとか
```

と書けばいいように思うかもしれない。

が、残念なことにマシン語（特にZ80）

ではこの考え方は通用しない。そのココロは、「マシン語ではアドレッシングモードが違うだけで、CPUにとっては別の命令とみなされる」という点にある。もう少し言うと、「CPUにしてみれば違う命令なのだが、同じ働きの命令は同じ記号で表したほうが、プログラムする人間にとってわかりやすいからアセンブリ言語では同じ記号を使うことにした」というだけのことだ。本当は、

```
でべでべ 9000H
```

と書けば

```
LD    A,(9000H)
```

の意味で、

```
あわあわ 9000H
```

と書けば

```
LD    (9000H),A
```

の意味になる、というように決めてもよかったけれども（事実Z80の前身である8080というCPU用のアセンブリ言語では似たようなことをしている）、使い分けるのが面倒だからLDに統一されていると考えてほしい。

そして、ここが肝心なところなのだが、「ほんとは違う命令に同じ記号を割り当てた」ために、「一見ありそうな命令が存在しない」ということが起こる。たとえば

```
LD    (9000H),(9001H)
```

のような形式はないし、

```
LD    (9000H),45
```

のような形もない。さらには、アドレッシングモードとレジスタの組み合わせにも制限があり、

```
LD    (9000H),A
```

```
LD    A,(9000H)
```

はあっても

```
LD    (9000H),B
```

```
LD    B,(9000H)
```

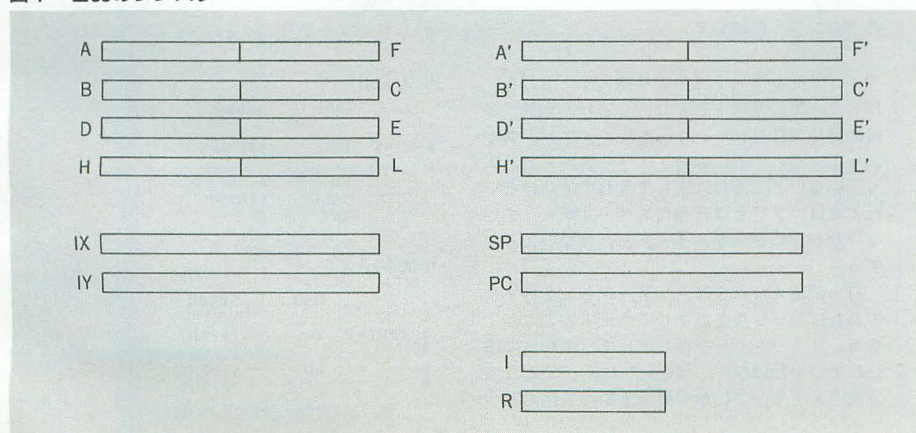
はない。どの組み合わせがあって、どれがないのかは命令表を参照してほしい。ただ、Aレジスタはかなり特別扱いされていて、命令にもよるが、ほとんどのアドレッシングモードとの組み合わせがサポートされている。

計算してみよう

前節でAレジスタは特別なレジスタだと言った。どのくらい特別かというと、わざわざ「アキュムレータ（加算機）」という名前がついているぐらい特別だ。その名が示すように、Aレジスタは計算をするときには重要な地位にある。

Z80のできる演算は足し算、引き算、A

図1 Z80のレジスタ



ND(論理積), OR(論理和), XOR(排他的論理和) しかない。これらはアセンブリ言語ではそれぞれ

```
ADD
SUB
AND
OR
XOR
```

という命令で表され、(8ビット演算では)「Aレジスタになんかを足して結果をAレジスタに入れる」、「Aレジスタからなんかを引いて結果をAレジスタに入れる」というように、必ずAレジスタを使って計算することになっている。

リスト2を見てもらおう。このプログラムはAレジスタとBレジスタに適当な数を入れておいて、足した結果(Aレジスタ)を16進数で表示するものだ。例によって、「Aレジスタを16進数で表示する」処理はS-OS“SWORD”のサブルーチンを利用している。また、リスト1では“Z”を表示したあとと改行していなかったが、今度は最後(14行)にS-OSの改行するサブルーチン(#LTNL)を呼び出すようにしてある。

しばらくはこのプログラムでレジスタに入れる値を変えたり、8行目を9行以下に注釈で示したように変更して遊んでみてほしい。特に、論理演算がどのようなものか自信がない人は、レジスタに与えた値と結果をよく見比べてみるとよいだろう。遊び飽きたら(オーイ、ちゃんと試してみた?)次に進む。

リスト2を見て、または実際に試してみよううちに、いくつかの疑問が生じたことと思う。まず、リストを見て気がつくのは

```
ADD A,B
SUB B
AND B
OR B
XOR B
```

というように、ADD命令だけでは“A,”が付いているが、ほかの命令には付いていない点だろう。

すでに述べたように、8ビット演算では必ずAレジスタとの間で演算が行われる。だから、

```
SUB A,B
と書かずに
SUB B
```

と書くだけで「アセンブラにはちゃんと意味が伝わる」。逆の見方をすると、ADD命令は「Aレジスタではないもの」と足し算をすることもできるので、アセンブラに区別できるようにAを付けるんだ。それがな

にかは来月説明する。

2番目の謎は、勘のよい人ならリスト2を実行する前に、勘が鈍くてもマメに試してみた人ならそのときに気づき、勘が鈍くてちゃんとリスト2で遊んでみなかった人はまだ気づいていないかもしれない。

A~Lのレジスタは8ビットの大きさで0~255の値を入れることができるんだ。では、Aが255のとき1を足すと、Aはいったいくつになるんだろうか? リスト2の6行目を

```
LD A,255
7行目を
LD B,1
```

として試してみよう。

結果は、

00

と表示されたはずだ。どうしてか?

255は16進数で書くと

FFH

となり、1は16進数に直しても

1H

のままだ。FFHに01Hを足すと、本当は

FFH+01H=100H

とならなければならない。ところが、Aレジスタには16進2桁の数までしか格納できないので、Z80は下2桁だけを残したというのが真相だ。はみ出した上の桁は「どこ

リスト2

```
8000 1 ; ORG 8000H
8000 2 ;
8000 3 #PRTHX EQU 1FC1H
8000 4 #LTNL EQU 1FEEH
8000 5 ;
8000 6 LD A,12H
8002 7 LD B,34H
8004 8 ADD A,B
8005 9 SUB B
8005 10 AND B
8005 11 OR B
8005 12 XOR B
8005 13 CALL #PRTHX
8008 14 CALL #LTNL
800B 15 RET
```

初めてのZEDA

ZEDAはS-OS上で動作するエディタアセンブラで、ソースファイルの作成からアセンブル、完成したオブジェクトの実行、セーブまでを行うことができる。アセンブラの項で述べた分類でいうとアブソリュートアセンブラで、メモリ上にあるソースをアセンブルし、メモリ上に直接オブジェクトを生成する。

いきなりだが、ごく簡単なソースプログラム、(リストa)を打ち込んでもらおう。手順は次のようになる。

```
まず、S-OS“SWORD”のモニタ上から
#L ZEDA
としてZEDAをロードし、
#J3000
```

でZEDAを起動する。起動時はアセンブラモードだから

```
E
でエディタモードに入り、さらに
E>
のプロンプトに続いて
E>I
```

でインサートモード(つまり挿入モードだな)にし、一気にリストどおり打ち込む。当然、各行の最後ではリターンキーを押す。スペースが入っているところには必ずスペースを入れ、入っていないところには決して入れてはいけない。たとえば、3行目は行頭にスペースが入っていないから頭に余分なスペースを入れないようにする。

打ち間違えたときは、リターンキーを押す前であればカーソルを動かして修正することができる。リターンキーを押してしまってから間違いに気づいたのなら、「放っておく」こと。多少間違えても、とにかく最後まで打ち込んだら

BREAKしてインサートモードを抜ける。ここでE>TI

とすると、リストb)のようなリストが表示される。この状態ではBASICのようにカーソルを動かして自由に修正することができるので、間違いがあれば直す。修正が終わったら、またBREAKする。

次に

E>A

としてエディタモードを抜け、アセンブラモードに戻り、

A//

と打ち込むとアセンブルが行われ、本文のリスト1が画面に表示される。エラーが起きたら、またエディタモードに入って修正することになる。

以上がZEDAを使ったソースの作成、アセンブルの一般的な手順だ。今後リストはリスト1の形式で掲載される。なお、上の例でもわかるように、「このソースリストを打ち込みましょう」と書いてあったら、リスト1のうちリストa)に該当する部分だけを打ち込むことになる。

リストa)

```
ORG 8000H
; #PRINT EQU 1FF4H
;
LD A,90
CALL #PRINT
RET
```

リストb)

```
1 ORG 8000H
2 ;
3 #PRINT EQU 1FF4H
4 ;
5 LD A,90
6 CALL #PRINT
7 RET
```

かに」行ってしまった。

次に、0から1を引くとどうなるのだろうか。これも試してみよう。6行目から8行目を

```
LD    A,0
LD    B,1
SUB   B
```

と変更してアセンブル、実行してみると、結果は

FF

となる。足し算の場合がわかれば、この結果の意味するものもピンとくるに違いない。0からでは1が引けないから、Z80は、'本当はないはずの上の桁から1を借りてきて、100H-01Hのつもりで計算する。結果は言うまでもなくFFHとなる。確かにFFHに01Hを足すと00Hになるのだから、00Hから01Hを引けばFFHになってもおかしくはない。

ここで、ひとつ面白いことがわかる。ある数Nのマイナスは0-Nと等しいはずだから、00Hから01Hを引いた結果のFFHは「マイナス1」だということにも解釈できるだろう。だからこそ、FFHと01Hを足すと00Hになったという見方もできる。次の節ではマイナスの数の扱いについて、さらに突っ込んだ話をしてみよう。

255=-1?

僕はA~Lのレジスタには0~255の値を格納することができると言った。ところが、FFHはどうやら-1として扱ってもよいのだし、さらにFEH=-2, FDH=-3というようにマイナスの数らしいものが現れてきた。この矛盾からは、僕があっさり引き下がることで解決される。

そう、FFHは-1と言ってい。

より正確には、プログラムのなかで-1と

して扱われていれば-1だし、255だとして扱われていれば255だと言える。場合によっては、どちらにも解釈できるんだ。一般にコンピュータでは負の数は「2の補数表現」という形式で表す。ある数の2の補数は、

- 1) まず、その数を2進数で書き表す
 - 2) 1桁ずつ見て、1であれば0に、0であれば1に反転する
 - 3) 得られた結果に1を足す
- という手順で求められる。たとえば-2は
- 1) 2=00000010B
 - 2) 0と1を反転すると11111101B=FDH
 - 3) 1を足すとFEH

となる。同じ手順をFEHに施すと、ちゃんと2に戻ることを確認してほしい。

こう考えていくと、ある数をプラスとみなすかマイナスとみなすかは、その人次第、プログラム次第ということになる。それではなにかと不便なので、マイナスの数を扱うとき、普通は2進数で表したときのいちばん左の桁（最上位ビット）が1であれば負の数、0であれば正の数とみなすことになっている。8ビットでは

10000000B~01111111B

10進数に直すと

-128~127

の範囲の数を表現できるわけだ。この表現は今後もちょくちょく出てくることになるから、頭の隅にでも入れておいてもらおう。

キャリフラグ

リスト2を使った実験で、255に1を足すと0になることがわかった。本当は繰り上がりがあったわけだが、レジスタの大きさの制限から、繰り上がった分はどこかに消えてしまっている、そう説明した。実は繰り上がった1ビット（2進1桁）は消えた

のではなく、「キャリフラグ」に保管されている。だから、ADD命令で足し算をしたあとでキャリフラグを調べれば、桁上がりがあったかどうかを知ることができる。

図1をもう一度見てほしい。Aレジスタの隣には、Fというレジスタがある。このレジスタは、これまでに話してきたAなどのレジスタとは違った性格のもので、1ビット1ビットが独立した意味を持っている。というより、1ビットずつ独立したものをいくつもまとめて、見かけ上8ビットレジスタの形にしたと考えてもらいたい。キャリフラグは、このF（フラグ）レジスタのなかの1ビットに付けられた名前だ。

いままではレジスタは「変数のようなもの」であって、値を格納して演算に使ったりしたわけだが、フラグレジスタはその性格のため、値を代入して保存しておくような用途には使えない。キャリフラグの例でもわかるように、演算結果によって自動的に値が変わってしまうからだ。文字どおり、フラグの集合でしかない。そのため

LD F,10

とか

LD F,A

のような命令はない。繰り返しになるが、フラグレジスタは1ビットごとに別々の意味があるのだから、全体（8ビット）をまとめて扱うのは意味のないことだ。

さて、キャリフラグのお陰で、足し算のときの桁上がりを知ることができるようになった。では、SUB命令で引き算をしたときの桁借りをする方法もありそう。実はこのときもキャリフラグが使われ、借りが生じると、キャリフラグは1になる。

ADD命令のときは「繰り上がった1ビットがそのままキャリフラグに入る」と考えても、「繰り上がりが起こったことを表すために」キャリが1になったと考えてもよかった。けれども、引き算の場合は「借りが生じたことを表すために」キャリが1になるとしか考えようがない。ここらあたりで、「フラグ」というものの性質が少しははっきりしてくると思う。

また、AND, OR, XORの各命令を実行すると「キャリフラグは常に0になる」。この場合、桁上がりも借りも生じないから、キャリが0になると考えてもらっていいだろう。

ここまですべてまとめておくと、

- 1) ADD命令実行後、桁上がりが生じればキャリは1、生じなければ0
- 2) SUB命令実行後、借りが生じればキャリは1、生じなければ0
- 3) ADD, OR, XOR命令実行後はキャリ

16進数

我々が普段使っている10進数では、0~9の10種類の数字を使って数を表し、1桁で表せる最大の数である9に1を足すと繰り上がって10になる。コンピュータの世界でよく使われる16進数では、0~9とA~Fの16種類の文字を使って数を表し、やはり1桁で表せる最大の数FHに1を足すと、繰り上がって10Hになる。ここで右下の小さな“H”は16進数で表記されていることを表している。

なお、ZEDAで16進数を記述するときは

\$1234

のように頭に“\$”を付けるか

1234H

のように末尾に“H”を付ける。

表に10進数と16進数、そしてその次によく使われる2進数の関係をまとめておく。

表 1

10進数	16進数	2進数
0	0	0
1	1	1
2	2	10
3	3	11
4	4	100
5	5	101
6	6	110
7	7	111
8	8	1000
9	9	1001
10	A	1010
11	B	1011
12	C	1100
13	D	1101
14	E	1110
15	F	1111
16	10	10000
32	20	100000
255	FF	11111111

は常に0
となる。

ゼロフラグ

キャリフラグに続いて、もうひとつのフラグを紹介しておこう。「ゼロフラグ」という名のこのフラグは、名前が示すとおり演算の結果が0になったかどうかを表す。

たとえば、

```
LD    A,0FFH
ADD   A,1
```

のようにAレジスタにFF_Hを入れておいて1を加えると、結果は00_Hなのでゼロフラグが1になる。同様に

```
LD    A,5
SUB   5
```

と、引き算の結果00_Hになる場合もゼロフラグが立つ。AND, OR, XORの各命令を使ったときも、結果が0であればゼロフラグは1、そうでなければ0になる。

ここで、またまたサンプルを動かして遊んでもらうことにする。リスト3はAレジスタに適当な数を入れておいて(8行)、足し算をしてみても(9行)、結果の値(16進)とキャリフラグ、ゼロフラグの状態を表示するプログラムだ。結果は

Aレジスタ キャリ ゼロ
の形式で

```
46 0 0
```

のように表示される。例によって、8行目の値と9行目の演算命令を変えていろいろ試してみることに。

10行目以降では、まだ説明していない命令をビシバシ使っているが、気にせずに実行結果だけに注目してほしい。

ところで、先ほどからなにげなく

```
SUB 1
```

のように直接値を記述する形式(イミディエイトアドレッシングというんだったね)を使っていることに気づいているだろうか。リスト2ではわざわざ

```
LD    A,なんとか
LD    B,なんとか
ADD   A,B
```

のように書いていたが、イミディエイトアドレッシングを使って

```
LD    A,なんとか
ADD   A,なんとか
```

と書いても同じ結果を得ることができる。

演算命令で使えるアドレッシングモードはほかにもあるのだが、いまのところレジスタ直接とイミディエイトだけを使っていくことにする。

無条件分岐

特に説明しなかったし、誰も気にはしなかったと思うのだがマシン語プログラムは(ソースで見ると)上から順に実行される。このあたりはBASICなんかの言語と全然変わらない。BASICでは処理の流れを変えたいときにはGOTO文を使った。マシン語にもそれに相当する命令、JPがある。

JPはJumPの略で、指定のアドレスに処理を移す(分岐する)命令だ。リスト4を見てもらう(慌てて実行しないように)。このプログラムはJP命令を使った無限ループの例で、実行するといつまでも同じところをぐるぐる回るから、S-OSに戻るにはリセットスイッチのお世話にならなくてはならない。害のない「暴走プログラム」だ。

JPの後ろには

```
JP 8000H
```

のように分岐先アドレスを書くが、普通はリスト4でやって見せたように

```
JP LOOP
```

とラベルを使う。ラベルを使うのは、プログラムの読みやすさを向上させる以外に、次のような必然性がある。

マシン語プログラムでは、分岐先はアドレスで指定しなければならない。すでにリスト1などで示したように、分岐先のアドレスが最初からわかっていれば、アドレスを直接記述することもできた。ところが、リスト4のようにプログラム内部に分岐先アドレスがある場合は、アセンブルしてみるまで分岐先アドレスがわからない。

そこで、「ここに分岐したい」というところにラベルという目印を付けておいて、JPやCALLなどの分岐命令ではこのラベルを使って分岐先を記述するようにする。こうしておけば、アセンブルするときにアセンブラが勝手にラベルのアドレスを計算してくれるんだ。アセンブラを使う利点はこんなところにもある。

リスト4を見てのとおり、ラベルは行頭に置くことで定義される。ラベルに使える文字はアセンブラによって違うが、ZEDAでは「数字で始まらず、スペース、カンマ、コロン、セミコロンを含まない任意の文字列」が使える。また、アセンブラによっては「ラベルは何文字まで」という制限があるが、ZEDAでは1行に収まる限り何文字でも許される。

また、説明が遅れてしまったが、アセンブラは行頭にスペースがないとラベルとみなすことになっている。だから、LDやCALLなどの命令を使うときには、直前にいくつかのスペースを入れなければならない。スペースの数に決まりはないが、プログラムを読みやすくするために、行頭を8文字落とすのが一般的な習慣となっている。

なお、リスト4ではラベルの直後にコロンをひとつ付けている。これも「習慣」で、ZEDAではコロンを付けなくてもいいのだが、なんとなく見栄えがよいような感じがして、僕はいつも付けることにしている。

条件分岐

プログラムでは、ある条件に応じて処理

リスト3

8000	1	ORG	8000H
8000	2 ;		
8000	3 #PRINT	EQU	1FF4H
8000	4 #PRNTS	EQU	1FF1H
8000	5 #PRTHX	EQU	1FC1H
8000	6 #LTNL	EQU	1FEEH
8000	7 ;		
8000 3E 12	8	LD	A,12H
8002 C6 34	9	ADD	A,34H
8004 F5	10	PUSH	AF
8005 CD C1 1F	11	CALL	#PRTHX
8008 CD F1 1F	12	CALL	#PRNTS
800B F1	13	POP	AF
800C F5	14	PUSH	AF
800D 3E 30	15	LD	A,30H
800F CE 00	16	ADC	A,0
8011 CD F4 1F	17	CALL	#PRINT
8014 CD F1 1F	18	CALL	#PRNTS
8017 F1	19	POP	AF
8018 3E 30	20	LD	A,30H
801A 20 01	21	JR	NZ,SKP
801C 3C	22	INC	A
801D CD F4 1F	23 SKP:	CALL	#PRINT
8020 CD EE 1F	24	CALL	#LTNL
8023 C9	25	RET	

リスト4

8000	1	ORG	8000H
8000	2 ;		
8000	3 LOOP:		
8000 C3 00 80	4	JP	LOOP

を振り分けることがある。BASICでなら
IF~THEN~
というような構文がこれにあたり、Z80にも
同じような機能を果たす命令がある。と
いってもZ80にはIF~THENのようなオー
ルマイティな命令はなく

```
IF~GOTO~  
IF~GOSUB~  
IF~RETURN
```

に相当する命令がバラバラに存在するだけ
だ。それぞれすでに出てきた

```
JP  
CALL  
RET
```

の各命令を使う。書式は

```
JP 条件, 分岐先アドレス  
CALL 条件, 分岐先アドレス  
RET 条件
```

となる。

さて、なにをもつて条件とするかだが、
マシン語では「フラグの状態」を条件とし
て利用する。つまり、「キャリフラグが1な
ら指定のアドレスへ分岐する」、「ゼロフラ
グが0ならサブルーチン呼び出す」とい
った使い方をするわけだ。具体的な例を挙
げると

```
JP C, ERROR  
CALL NZ, TEST  
RET NC
```

のように書く。CとかNZとかは「フラグ
の状態を表す記号」で

C: キャリフラグが1ならば
NZ: キャリフラグが0ならば
Z: ゼロフラグが1ならば
NC: ゼロフラグが0ならば

の意味になる。用語を持ち出しておくと、
NC, NZはそれぞれ「ノンキャリ」、「ノン
ゼロ」と読む。

ここで、読者にクイズを出そう。「Aレジ

スタの値とBレジスタの値を比べてみて、
等しければ指定アドレスへ分岐する」には
どうしたらよいだろうか。仮に分岐先アド
レスは「TEST」というラベルで表すこと
にしよう。いままでに紹介した命令だけで実
現できるから、しばらく考えてみてほしい。

たぶん、もうクイズの答えはわかっている
と思うが、念のため確認しておこう。

まず、最後の「等しければ指定アドレス
へ分岐する」処理は

```
JP 条件, TEST
```

という形になるのは間違いない。

```
JP A = B, TEST
```

なんて書き方が許されれば、話はこれで終
わりだが、あいにくJP命令で使える条件
は「フラグの状態」しかないんだ。そ
こで、JPの前に別の命令でフラグをセッ
トしておき、そのフラグの状態によって分
岐するようにしなければならぬ。どの命
令を使うかだが、SUB命令を利用するのが
よさそうだ。

もしAレジスタとBレジスタが等しけれ
ば、

```
SUB B
```

を実行した結果は0となり、ゼロフラグが
立つ。そのあとで

```
JP Z, TEST
```

とすれば目的を達成することができる。つ
まりクイズの答えは

```
SUB B  
JP Z, TEST
```

となる。この組み合わせで、BASICでいう
IF A = B GOTO~

に相当する処理が行えるわけだ。逆に「A
とBが等しくなければ分岐する」には

```
SUB B  
JP NZ, TEST
```

とする。

では、クイズ第2弾。「AとBを比べて、
Aのほうが小さければ分岐する」にはどう
すればよいか。

今度はゼロフラグではなく、キャリフラ
グを使えばいい。AレジスタからBレジス
タを引いてみて、「借り」が生じればBの
ほうが大きかったことがわかる。そこでク
イズ2の答えは

```
SUB B  
JP C, TEST
```

となる。これも逆に「AがB以上であれば
分岐する」ようにしたければ

```
SUB B  
JP NC, TEST
```

とする。

ここで、

SUB B

実行後のフラグの変化を、元のAレジスタ
とBレジスタの値の大小関係別にまとめて
おくと

A < B キャリ, ノンゼロ

A = B ノンキャリ, ゼロ

A > B ノンキャリ, ノンゼロ

ようになる。

では、クイズ第3弾。やはりAレジスタ
とBレジスタを比較して、AがB「以下」な
らば分岐させるにはどうすればよいだろう。

答えは次のようになる。

```
SUB B
```

```
JP Z, TEST
```

```
JP C, TEST
```

JP命令を2つ並べるのがポイントで、最
初にAとBが等しければ先に飛ばしてしま
い、続いてAがBより小さい場合をチェッ
クしている。

さらにクイズ第4弾。今度のはちょっと
難しい。AがB「より大きい」ならば「TE
ST」へ分岐するようなプログラムを考えて
みてほしい。もちろん

```
JP NC, TEST
```

ではA=Bの場合も分岐してしまうから、
うまくない。

きっと悩んでいるだろうから、答えを教
えよう。こうなる。

```
SUB B
```

```
JP Z, SKIP
```

```
JP NC, TEST
```

SKIP: ~

ということかという、A=Bならば
最初の

```
JP Z, SKIP
```

で、「SKIP」というラベルに分岐する。見
てのとおり「SKIP」へ飛んでくると、も
う「TEST」へのJP命令があるところを通
らなくなってしまう。で、

```
JP NC, TEST
```

は「A>=Bならば~」の意味だが、すで
にA=Bではないことが保証されているか
ら、実質的に「A>Bならば~」の意味に
なるわけだ。

では、最後のクイズ。「A>Bならばサブ
ルーチンをコールするにはどうしたらよ
いか」

一見、JPがCALLに変わっただけでク
イズ3と同じだと思うかもしれない。そこで、
まず考えるのは

```
SUB B
```

```
CALL Z, TEST
```

```
CALL C, TEST
```

のようなプログラムだろうが、残念ながら

アドレス

コンピュータのメモリは「バイト」という単
位の小さな区切りに分けられている。それぞれ
には「番地」とか「アドレス」と呼ばれる0から
始まる通し番号が付けられており、「8000H番
地」のようにして参照される。仮にメモリを配
列にたとえると、アドレスは添え字にあたると
いえる。

Z80のメモリ空間は64Kバイト(1Kバイト
=2¹⁰バイト=1024バイト)だから、0000H番地
からFFFFH番地までが存在することになる。

また、1バイトは「0か1かを表すもの」を8
つまとめたもので、「0か1か~」のことを「ビ
ット」という。感覚的には1ビットは2進数の
1桁に相当し、1バイト=8ビットだから、2
進数8桁の範囲の値を格納できることになる。

間違いだ。仮にAとBが等しかった場合を考えてみよう。

A=BならZフラグが立つ。そこで、

CALL Z.TEST

でサブルーチンへ分岐する。めでたしめでたしかと思うと、サブルーチン呼び出したのだから、サブルーチンのRET命令で

CALL C.TEST

があるところに戻ってくる。まだ救いはあって、A=Bだったのだからノンキャラなのでこの行は素通りしてくれそうに見える。けれども、「もしかするとサブルーチン側でもADDやSUBなんかの演算命令を使って、フラグが変化しているかもしれない」。運悪くキャラが立って帰ってくると

CALL C.TEST

で、もう一度サブルーチン呼び出してしまうことになる。

というわけで不正解。正しい答えは来月発表しよう。それまでゆっくり考えてみてほしい。

キャラクタ募集のお知らせ

マシン語の話はここまでにして、最後にお待ちかねのゲームの話をしておう。

横スクロールシューティングといってもたいしたものを作るわけじゃない。グラフィックなどは使わず、40×25のテキスト画面だけですませる。当然、滑らかな動きなんてのからはほど遠いものになるだろう。

また、データ量を極力押さえたいので、敵キャラの種類も片手に足りるぐらい(たぶん2種類か3種類)にする。背景も2画面分だけ用意して繰り返すつもりだ。面もひとつあればいいだろう。タイトルも付けなければ、BGMや効果音も考えない。もちろん、アイテムの類を用意するつもりもない。

テキストでゲームが作ればグラフィックでも作れる。2種類の敵キャラが動かせるようになれば、20種類だろうが30種類だろうが動かせる。2画面の繰り返して背景がスクロールできるようになれば、データを増やせばいくらでも長くできる。1面ができれば、2面目もできる。ゲーム本体ができればタイトルを付けるくらい簡単だ。

そんなノリで押してみようと思う。

で、僕はキャラクタを作るのがおっくうなので、キャラクタパターンは読者の方それぞれに用意してもらうつもりでいる。以下に規格をまとめるから、この線に沿って作っておいてほしい。

1) キャラクタの大きさは2×2文字

2) 背景は3×3文字の大きさのパーツをいくつか作って組み合わせる

3) 弾は1文字の大きさで、自機が前方にまっすぐ撃つ弾と、敵が自機を狙って撃つ弾の2種類を用意する

4) X1およびMZ-2500では8色の8×8ドットPCGを使う

5) MZ-700はキャラグラで8色でもいいし、古旗君方式の2画面重ね合わせ疑似36色でもいい

6) 背景は右から左へ流すので、自機は右向き、敵キャラは左向きとなる

7) 敵キャラの「どれかひとつ」は、2ないし4パターン程度のアニメーションにする予定もある

8) これもあくまで予定なのだが、彩りを添えるために6×6もしくは8×8程度の大きさのデカキャラがひとつあってもいいように思う

9) データのフォーマットはいまのところ特に指定しない。BASICで表示できるようにしておけば十分だ

そうそう。この際だからサンプル用のキャラクタを募集してしまおう。自信作ができればどんどん送ってきてほしい。キャラクタパターンだけでなく、敵キャラなら移動/攻撃パターンなんかも付けてくれると嬉しいな。ほかにもなにか要望があれば(グラ

疑似命令

アセンブリ言語には疑似命令というものがある。これはマシン語本来の命令ではなく、「アセンブラに対する指示」をする命令群だ。いくつかの疑似命令があるのだが、ここではよく使うORGとEQUの2つについてだけ説明しよう。

ORG命令はORiGinの略で

ORG アドレス

の形式で書き、オブジェクトが「どの番地から始まるのか」を指定している。たとえば

ORG 9000H

とあれば、プログラムは9000H番地から始まるようにアセンブルされることになる。特にアソリュートアセンブラではORG命令で指定されたアドレスからオブジェクトを直接生成するので、ORG命令を付け忘れたり、変なアドレスを指定したりすると、モニタやアセンブラを破壊する危険性があり、アセンブル時に暴走してしまうことさえある。

本稿ではオブジェクトは可能な限り8000H番地から始まるように統一する。だから、どのサンプルを見ても、先頭に

ORG 8000H

と書いてあるはずだ。また、オブジェクトが8000Hから置かれるのだから、実行するにはS-0 S "SWORD" 上から

#J8000

とするか、またはZEDAのアセンブラモードで

J8000

と入力することになる。

フィックを使えとか、背景が2画面分じゃ少ないなんて寝ぼけたのはダメだぞ) ありがたーく参考にさせてもらうから、そっちのほうもよろしく。

ふう、やつと終わった

くっそー。今月は思いっきり死んだ。Z80については知り尽くしているつもりだったのに、いざ、説明しようとしたら難しいのなんの。かなり説明過多になってしまった。

えっ? 「説明不足の間違いじゃないか」って? ちゃうちやう。ほんとはもっとあっさりクールにまとめたかったんだ。ところが、つついとおせっかいして余計なことまで話してしまったので、混乱してしまった読者もいるかもしれない。

逆にいうと、ここに書いてあることを全部覚えようとする必要はないということだ。命令は使っていれば自然に覚えるものだし、用語に関してもそうだとはいえる。それよりも、いくつか挙げた小さなプログラム例を実際に走らせて、気のすむまであれこれ試してみたいと思う。

次回も引き続きZ80の命令解説をする。並行して実践向きの細かなテクニックなんかも紹介してみたい。

じゃ、来月また会おう。

なお、Z80のプログラムは多くの場合、アセンブルのときに指定したアドレス以外では動作しない。だから、

ORG 8000H

としてアセンブルしたプログラムをいったんセーブしてから9000H番地にロードしたとしても実行することはできない。

次に、EQU疑似命令はEQUateの略で、「ラベルに定数を定義する」命令だ。

TEISUU EQU 100

のような書式で使い、以後、100と書く代わりにTEISUUというラベルで記述できるようになり、プログラムを読みやすくなることができる。

注意しなければならないのは、ラベルは必ず行頭から書き始めなければならないことだ。上の例だと、「TEISUU」の前に余分なスペースを入れてはいけない。

また、疑似命令ではないのだが、プログラムの可読性を上げる目的で、アセンブリソースには注釈を入れることができる。具体的には、セミコロン以後から行末までは注釈とみなされる。

フラグ

「ある状態かどうかを0か1で表すもの」を「フラグ」という。BASICでも変数をひとつ用意して、普段は0にしておき、なにかの条件が整ったら1にする、といった使い方をするだろう。これもフラグの例といえる。

なお、フラグを文字どおり旗に見立てて、1にすることを「立てる」といい、0にすることを「倒す」ということもある。

オブジェクト指向のゆくえ

Hamaguchi Isamu

浜口 勇

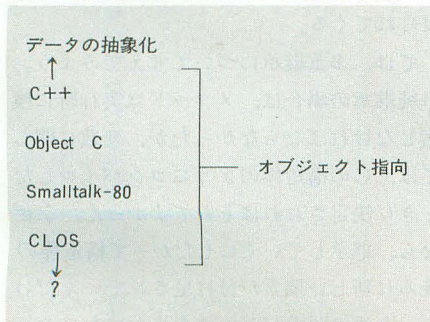
オブジェクト指向の機能

連載を通してわかりにくいという意見が多かったのだが、これの大きな原因のひとつは前処理を行うためのフィルタの意味や働きと実際にアプリケーションを作るための方法（というか考え方）を同時進行で説明してきたためだという気がする。そこで、ここではclassm自身の機能に絞って説明してみよう。

「オブジェクト指向が～」といままで説明してきたのだが、いったいどこからどこまでがオブジェクト指向なのかは漠然としてはっきりしない。ちょうどかつての構造化プログラミングのようなものだと考えればよいだろうか？ 構造化に関してはダイクストラ先生の原点があるわけなのではっきりしているのだが、オブジェクト指向に関したバイブルといったものはどこにも存在しないように感じられる。CにだってK&Rがあるのにな。

それでもかつてはSmalltalk = オブジェクト指向という図式があったのでよかったのだが、今現在はそれもあり怪しい。ちょっと考えただけでもC++、Object C、CLOSなどなど思いつくぐらいで、『日経バイト』に載ったオブジェクト指向言語の特集

表1 さまざまなオブジェクト指向型言語



には聞いたこともないような言語の名前がたくさん出てきていた。そのうちIBMのいうCOBOL構造化プログラミングのようにとんでもないオブジェクト指向も出てくる可能性もないとはいえない。

ここで、これらの言語の指し示すオブジェクト指向というものを表1にまとめてみた。

C++とObject C

まず抽象データ型に近い（というかほとんどそのものということになっている）のがC++。ちなみに『UNIX原典』（パーソナルメディア刊）という本では「Cにおけるデータ抽象化」というタイトルでC++について解説している。一応、C++の売りとしてオブジェクト指向をあげているところもあるが、結構怪しい面も多い。一般にこういったデータを抽象化して扱う機能は、Cでは構造体の拡張として、PASCALなんかではレコードに対する拡張として持たせるのが流行みたいになっている。

C++の場合はかなり汎用的に作られているのでやり方によってはあとで述べるObject Cみたいな処理を行うことも可能である。ただし、Object Cのソースだつて最終的にはCに落ちるのである。やろうと思えばできる、と、それ用に作られているとは大きな違いがあるということである。

それにしても、ただでさえ難しいといわれているCにさらに++した言語ということで我々一般人の能力を超越している部分があるのも事実で、私にもよくわからない。

さて、次はObject Cだが、これはざっと見た限りではclassmともたいてい変わらない。Object C自身はオブジェクト指向まっしぐらなのでC++に比べるとずいぶん

とわかりやすい。

変数に関しては明らかに、単なる構造体を使っているのだが、メソッドの呼び出しにどういった方法を使っているかははっきりしない（参考文献がよくなかった気もするが）。しかし、いろいろな解説の記事を合わせて考えると、classmと同じ方法だろうと考えられる。つまり関数へのポインタを使うわけである。安易な方法ではあるが、これ以上複雑な方法を取ると、リアルタイムな応用に使用できなくなってしまう。

それでは、Cの構造体をどうやって使うかについて説明していこう。

まず、スネークゲームのクラスobjectがCではどのように表される？ これについて考えてみると、次のような定義が作られるだろう。

```
struct    mateclass {
        struct mateclass *mclass;
        struct c_method *method;
    } m_object = { &m_object, &object_cmeth };
struct    class {
        struct mateclass *mclass;
        struct i_method *method;
        unsigned int memsiz;
    } object = { &m_object, &object_imeth, sizeof(struct instance) };
struct    instance {
        struct class *class;
    } i_object;
struct    c_method {
        (*alloc)();
        (*new)();
    } object_cmeth = { &object_alloc(), &object_new };
struct    i_method {
        (*free)();
```

```
(*freeobj)();
}object_imethod={&object_free(),
&object_freeobj()};
```

ざっとこういった感じである。これでメソッドのnewを呼び出すには、クラスへのポインタを使って、

```
ob=(*object.method->new)(amp;object);
```

というふうに行えばよいのでかなり楽だ。

変数へのアクセスも、

```
i=cl->memsiz;
```

のように行えばよいのである。だからZ80などのそれほど機能が低いCPUでも、LSI-CやMSX-Cのように実用性の高いCコンパイラを使うことによって、容易に実現できる。

実際にclassmをC用に拡張する場合に問題になるのは、いまアクセスしているオブジェクトを指すためのポインタをどうするかという問題である。

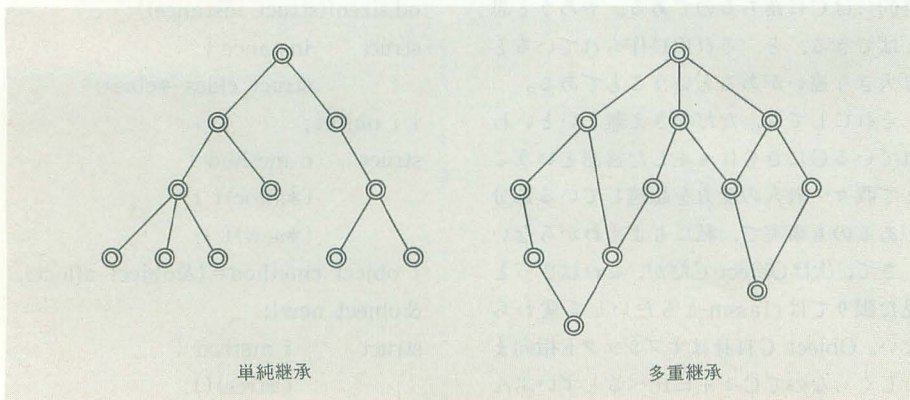
classmではBCレジスタに割り振っていたのだが、Cでは明示的にどのレジスタにレジスタ変数を割り振る、といったことができないので、レジスタの代わりに大域変数に割り振るといった処置が必要になる。しかし私自身としては、前記の例でもそうなっているように、関数の第1引数を必ずオブジェクトへのポインタとして割り振るという方法を使っている。そうすれば受け側のメソッドでは、

```
object_new(cl)
struct class *cl;
{
```

というかたちで受ければよいことになる。

もしもこれを大域変数で行おうとすれば、同じ変数の型がオブジェクトごとに異なるという処理を行わなければならないから面

図1 単純継承と多重継承



倒である。幸い、LSI-Cなどでは第1引数をHLレジスタに割り振っていてメソッドがアセンブラで書かれていてもそれほど処理に変化はない。しかし、通常のCの場合はスタック上に積まれるために処理を少し変えてやらなければならないだろう。すべてをアセンブラで行うのではなく、このようにCを中心に細かいところをアセンブラで処理するというふうにすると開発もかなり容易になるし、プログラム全体の見通しもよくなる。

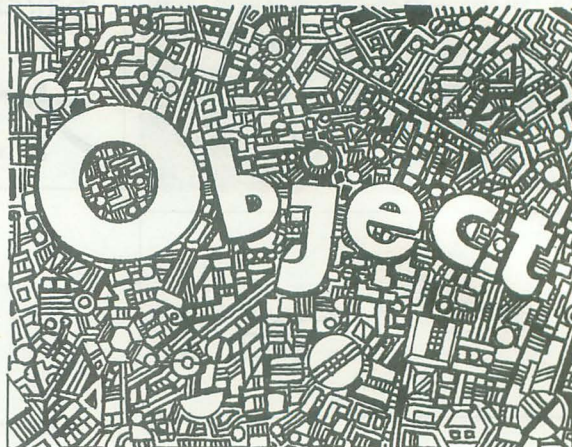
Smalltalk

さて、その次にくるのがSmalltalkである。これはSmalltalk-80に限ってもバージョンアップがなされていて、ひとつではない。つまり多重継承が可能になる前と後では大きく異なるということがいえるのである。

ひとつのクラスに対してその親（スーパークラス）がひとつなのを単純継承、複数あるのを多重継承といって分けている（図1）。

単純継承のSmalltalkというのは、classmなんかと比べてもたいして変わらないじゃないかと思われるかもしれないが大きく異なる点が2つある。

まずひとつ目は、呼び出されるメソッドが決定実行時にされるということである。たとえばclassmではどのオブジェクトを呼ぶかはアセンブルする前に決定しておいて、定義してやらなければならない。しかし、Smalltalkの場合には実行時に呼び出すメ



ソッドの名前を基に、メソッドのテーブルを検索してメソッドを探し出す。つまり呼び出し側は、どんなオブジェクトにメッセージを送るか、ということをもまったく知らなくてもよいことになる。

さて、この差はどれくらい大きいのだろうか？ 当然、Smalltalkのほうが自由度が高い（オブジェクトさえわかれば、それがどんなクラスに所属しようとして、メッセージを送れる）。しかし、メソッドの検索を行う限りリアルタイムゲームには使用できないというのは、事実である。つまり処理時間に幅ができてくるからだ。

オブジェクト指向で疑問なのはこのあたりである。メソッドを実行時に決定しない言語はオブジェクト指向と言えないのだろうか？ そして、それは言語の処理能力にどのようにかわってくるのだろうか？ 誰か、知っていたら教えてほしいものである。

さて2つ目の差だが、Smalltalkという言語は一度作成されたオブジェクトを解放する命令を持たないということである。つまり、作りっぱなしなわけで、あとはシステムが管理してくれるために、ユーザーは間違っただけで解放したオブジェクトに対してアクセスするといったミスは犯す心配がない。これは逆にいうとLisp同様死ぬほどメモリを使うということで、用途はどうしても限られてくる。

では、多重継承について考えてみよう。単純継承の場合は、メソッドは実行時に検索しなければならなかったが、変数に関しては、Cの構造体のようにコンパイルしたときに決定されればそれでよかった。なぜなら、継承していくにしたがって構造体の後ろに新しい要素が付け足されていくだけで、全体の順番が変化することはないから

だ。ところが多重継承ではそうはいかない。ある変数がメモリ上のどこにあるかは、一定ではないために、先頭からの順番とかではアクセスできないのである。

たとえばクラスAとBを多重継承したCを考えると、

```
struct A{
    int    aaa;
    int    bbb;
};
```

```
struct B{
    int    ccc;
    int    ddd;
};
```

```
struct C{
    int    aaa;
    int    bbb;
    int    ccc;
    int    ddd;
};
```

クラスCのメソッドの中では、
i=c1->ccc;

という式は正しいが、クラスBのメソッドの中で、同じ式を使うと、cccは変数の最初の要素を指すというかたちにコンパイルされてしまっているため、実際にはaaaに対してアクセスしてしまう結果となる。そのため、変数の名前を使って毎回変数を探してやらなければならない。つまり、多重継承の場合の変数は実行時にしなければ決定しないということなのだ。

たとえばBASICのようなインタプリタでも、変数に1回でもアクセスすれば、そ

の絶対番地が決定するので、中間コードの中にその番地を格納して処理の高速化をはかるのだが、この場合は変数をアクセスするたびに変数の番地を必ず求めなければ正しい処理は望めない。そういう意味では、当然BASICよりも処理スピードは遅くなるだろう。そして、それにも増してさらに処理時間を推定するのが困難になる。つまりリアルタイム処理向けでなくなるわけである。

未知数のCLOS

それでは最後に、複数のオブジェクトに対してメッセージを送れるというCLOSを見てみよう。

これは『bit』の記事で読んだだけなのであまり詳しいことは知らないが一度にひとつのオブジェクトにしかメッセージを送れないのは不自由だということらしい。もし一度に複数のオブジェクトにメッセージを送れるならば、いままで行ってきたひとつのオブジェクトに対してだけメッセージを送るということになるわけである。これは、一見して普通の関数とあまり変わらなくなってしまう。

たとえばオブジェクトAとBにCというメッセージを送るというのをC言語風にかくと、

C (A, B);

となって、どこがオブジェクト指向なのか分からない。しかし、実際にはA, Bがど

のクラスに属したオブジェクトかによって呼び出されるメソッドCは毎回異なることになるわけである。

たとえば、情けない例で申し訳ないのだが、

```
printf ("%d",n);
```

とやっても、

```
printf (fd,"%d",n);
```

とやっても、それぞれ呼び出されるメソッドが違うのだからよいことになる。なぜなら、最初の引数のクラスによってメソッドが選択できるからだ（これはべつに"%d" printf:nとfd printf:"%d"nでもかまわないのだけれどもね）。ここまでくるとProlog的になってくるような気がするが、そうなるとうなるか？ ということはまだよくわからないみたいだ。

ROM化について

私の場合ビデオゲームのプログラムがテーマであり、ROM化は避けられない問題だ。実際にはclassmの場合、インスタンス変数のみRAM上に展開するようにしている。これはちょうど、LSI-Cなんかが取っている方法と同じといえるだろう。LSI-Cでは初期化された変数や構造体はすべてdseg (ROM上) にくるようになっていく。

classmでは初期化された構造体=クラス変数ということで、クラス変数には参照はできるけれども、変更ができないという制限が付くことになった、なにしろROM上にあるわけだからね。つまりLSI-Cとかを使えばCで作ったプログラムでもROM化できるわけで、Cでオブジェクト指向をやりたい向きには最適かもしれない。

バグを飼い馴らす

この連載で心残りなのは、もう少し大きなプログラムを紹介したかったということだ。また、Cとかを使わないとなかなか実用的な線はクリアできないというのも事実で、やはり16ビット機向けのものになってしまうのかもしれない (CPUの機能というよりも、単にCが普及しているかしていないか、という点において)。

ところで、個人的にオブジェクト指向のどこが良いかというと、実はバグが出ると

オブジェクト指向に関する参考文献

梅村恭司,「Smalltalk-80入門」,サイエンス社
安いし、薄いし、内容もよい、という牛丼のような本。結局これがいちばん役にたったという点で、言語的に攻めたい人にはお勧めです。

鈴木則久編,「オブジェクト指向 解説とWOOC '85からの論文」,共立出版

Smalltalk以外のオブジェクト指向についてもいろいろと載っており、バラエティに富んでいるので読んでいて面白い。ただ、論文というだけあって、すぐに役立つようなものではない。

館野昌一, 及川一成, 田制貴俊,「基礎からのSmalltalk-80」,工学社

こういった本は、実際にSmalltalk-80を使える環境にある人が読むと身につくのだろうが、一般のパソコンユーザーには必ずしも勧めら

れないかもしれない。

特集「オブジェクト指向プログラミング」,インターフェース, 1987.1, CQ出版

これからはオブジェクト指向の時代だ、頑張るぞー、といったやる気がわいてくる特集。ただしこれも、すぐに役に立つというものではない。オブジェクト指向の概念はなんとかあったが、どうすればアプリケーションができるだろう? といったところまでだったのが残念。

上谷晃弘,「統合化プログラミング環境——Smalltalk-80とinterlisp-D——」,丸善

筆者連がDTPの富士ゼロックスだけあってテクニカルイラストやレイアウトはかくのごとくあるべきだ、というお手本のような本。特に内容を印象的に見せるテクニカルイラストには、感心させられる。

X68000 BASIC入門

最終回

必殺サンプリング戦法

Nakamori Akira

中森 章

約1年に渡ってご紹介してきたX68000BASIC入門も、ついに最終回を迎えました。今回は最後の砦ともいべきADPCMに挑戦です。その昔、ダンシング・ヒーローを奏でていたX68000のビーブ音に感動したという経験を生かして、中森氏はどのように料理するのでしょうか。

X68000が発売された当時、いちばん驚いたのは、ビーブ音を自由に変更できる機能でした。ビーブ音といえば、あの「ピーツ」という味気ない音が常識であると思い込んでいた私は、編集室のマシン室のX68000から流れてくる「ダンシング・ヒーロー」のイントロに大きなショックを受けたものです。そしてこのビーブ音の変更はX68000の特徴のひとつであるADPCM (Adaptive Differential Pulse Code Modulation) 方

式を用いたサンプリング機能によって行われていたのです。

おそらく、X68000はサンプリング機能を備えた世界で最初のパソコンです。サンプリング機能自体は新しい技術ではありませんが、それとパソコンとの合体はまさに新機軸だったといえるでしょう。このサンプリング機能によってパソコンの可能性が大きく広がったということは疑う余地はありません。とにかく、「ダンシング・ヒーロー」

のイントロとの出会い。これがなければ私はX68000を買っていなかったかもしれません(そんなことないってば)。

サンプリングとADPCM

サンプリング機能とは、その名のとおおり、実際の音をサンプリング(標本を取るという意味、早い話が録音)して記憶しておき、それをそのまま再生することにより元の音を再現する機能です。ADPCM方式というのはその録音の方式です。X68000には音を出す機能としてFM音源もありますが、FM音源がサイン波を組み合わせることで音を人工的に作り出すのに対して、サンプリングは実際に鳴っている音をそのまま記憶してオウム返しに出力する点で異なっています。

たとえば、FM音源を用いて本物の楽器に近い音を作るためにはかなりの労力が必要ですが、サンプリングを用いればなんの努力も必要なく本物の楽器の音を作り出せてしまうのです(録音してるのだから当たり前か)。

それでは、これからサンプリング機能とADPCMについての基礎知識を説明していきましょう。まずはサンプリング周波数です。音声のデータ(音の波形だと思ってください)は、時間が経過するにつれて連続的(アナログ的)に変化していますが、それをパソコンのメモリ内に取り込むには、音声のデータをデジタルな0と1の並びに変換する必要があります。その方式のひとつがPCM方式と呼ばれるもののなのです。

PCM (Pulse Code Modulation) とは、ごく短い一定間隔おきに音声のデータをサンプリングし、そのとき得られた値を0と1の並びに変換(A/D変換)して記憶するという方式です。PCM方式による録音は、アナログ形式に比べて、S/N比の向上、ダイナミックレンジの拡大、録音時の音質劣下防止という点に特徴があるといわれています。そして、PCM方式のサンプリングの間隔を示す指数がサンプリング周波数と呼ば

X-BASICの基礎事項(前回まで)

X-BASIC では変数を使用する前には変数の型宣言をしなければなりません。宣言できるデータ型はint (4バイト整数)、char (1バイト整数)、str (文字列)、float (実数)の4種類です。

X-BASIC のプログラムの実行はその大部分が関数の呼び出しによって行われます。それ以外は制御構造です。型宣言と制御構造と関数、これがX-BASICの3大要素です。

X-BASIC には画面上のキャラクタをスムーズに移動させるためのスプライト機能が備わっています。これにより最大128個のキャラクタを同時に移動させることができます。この移動のときパターンの反転、色の変更なども可能です。また、バックグラウンドと呼ばれる画面が2面あり、ここでは最大64×64個並べたキャラクタを背景として利用できます。バックグラウンド画面上では、画面上のすべてのキャラクタが同時に移動します。

また、X-BASICでは65536色同時発色を特徴とするX68000のグラフィック機能を扱うことができます。色数が65536色であるのはグラフィック画面(実画面)が512×512ドットの場合ですが、色数を256色、16色と減らすことによって、実画面を2画面、4画面と増やすことができます。さらに、色数を16色、実画面数を1画面に限れば1024×1024ドットという大画面を扱うこともできます。また、複数個の実画面は高速に切り換えることができますし、それぞれをスクロールさせることもできます。この機能をうまく使えば、アニメーションも簡単です。

また、グラフィック画面の特徴として半透明機能があります。これは、グラフィックの実画面同士あるいはグラフィック画面とテキスト画面(スプライト画面)を重ね合わせて表示する

機能です。この重ね合わせは、最も優先順位の高いグラフィック画面が半透明になることで実現されます。しかし、残念ながら半透明機能はX-BASICから直接扱うことができません。メモリ上にマッピングされている、X68000のビデオコントローラの内部レジスタを直接書き換えることで扱うことができます。

X68000ではグラフィック画面のみならず、テキスト画面もビットマップ方式を採用しています。さらに、テキスト画面は16色のパレットやスクロール機能も備わっています。このため、テキスト画面もグラフィック画面と対等に扱うことができます。たとえば、グラフィック画面の退避領域としてテキスト画面を使用することができます。

また、X68000にはマウスが標準で付いてきます。そして、X-BASICではこのマウスを扱うための関数が用意されています。マウスを入力装置とすることで操作性のよいプログラムを書くことができます。

X68000のハードウェアでスプライト、グラフィックと並ぶ3大特徴のひとつがFM音源です。X68000はFM音源用のLSIとしてOPM(YM2151)を内蔵し、8オクターブ、8重和音のステレオ演奏を行うことができます。そして、X-BASICはOPMに音楽を演奏させるためのインタフェースとしてMML(ミュージック・マクロ・ランゲージ)と呼ばれる言語が用意されています。このMMLは演奏の繰り返し指定を簡単に記述できるという特徴があります。また、この音楽の演奏は、割り込みによって、ほかのプログラムの実行と同時に進行することが可能なため、FM音源をゲームなどのBGMとして利用することもできます。

れるものです。

サンプリング周波数は1秒間にサンプリングされるデータの個数を示すもの（つまり何回サンプリングするか）で、たとえば、サンプリング周波数が15.6KHzであれば1秒間に15600個のデータが等間隔の時間で取り込まれることを示します（図1）。X68000ではADPCM録音のサンプリング周波数として、

3.9KHz 5.2KHz 7.8KHz

10.4KHz 15.6KHz

という5種類の周波数をサポートしています。サンプリングは音声のデータを0と1の並びに変換しますが、そこにはサンプリング周波数の情報は残りません。このため、録音されたデータを正しく再生するためには、録音時と再生時に同一のサンプリング周波数を指定する必要があります。しかし、このことを逆に利用して、15.6KHzのサンプリング周波数で録音したデータを7.8KHzなどの周波数で再生して音程を変えたりすることもできます（本来の1/2のサンプリング周波数で再生すると音程は1オクターブ下がる）。

さて、サンプリングする音を本当の音に近付けるためには、サンプリング周波数を高くする（1秒間にサンプリングするデータ数を増やす）に越したことはありません。しかし、音声のデータをそのまま記憶していたのではメモリやディスクの容量があつという間にパンクしてしまいます。そこで考えられたのが、前回サンプリングした値との差分を記憶していくDPCM (Differential PCM) です。

音声は通常は連続的に変化することを考えると、ある時点でサンプリングした音声データの値は前回サンプリングした値と似てっていると予想されます。したがって差分は0に近い値になり、それを記憶するためのメモリやディスクの容量も小さくてすんでしまうのです。これがADPCMのDPCMです。

そして、ADPCMのAというのは「適応制御 (Adaptive Control)」からくるものです。これはDPCMによって得られる差分のデータを適当に変換して、もっと少ないデータで間に合うようにする技法です。X68000のADPCMでは具体的にどのような適応制御が行われているのかは知りませんが、X68000では1回のサンプリングで得られるデータを4ビット（1ビットは符号ビット）という少ないビット数で表現できるようになっています（図2）。それでいて、なお再生時に本物に近い音が出るのはAD

PCMのAのおかげなのです。マニュアルにADPCMのサンプリング周波数と1秒間に消費されるメモリ容量の記述がありますが、1回のサンプリングで1/2バイト（4ビット）のデータが消費されることを知っていれば、サンプリング周波数の値を2で割ったものがそれになることがわかりますね。

もう少し詳しく知りたい人は特集の加藤氏の記事を参照するとよいでしょう。

AUDIO.FNCの中身

X-BASICでサンプリング関係の関数はAUDIO.FNCのなかに入っています。もうほとんどワンパターンになってしまいましたが、例によって、これを以前この連載で紹介した（1987年10月号）プログラムでダンプしてみましょう。AUDIO.FNCのなかで定義されている関数は次の6つです。

a_play(*ptr, char, char, [int])

a_rec(*ptr, char, [int])

a_stat()

a_end()

a_stop()

a_cont()

注（）内は引数の型

[]内は省略可能な引数の型

*ptrは1次元配列へのポインタ

ここで、「おやつ」と思った人がいるかもし

れませんね。マニュアルにはa_playとa_rec以外の関数は載っていません。それどころか、バージョン2よりも前のX-BASICに付属のAUDIO.FNCにはa_playとa_recの2つの関数しか定義されていないのです。なにか初期のX68000を買った人は損をした気がしないでもありませんが、マニュアルに載ってないくらいの関数ですから使い道はそれほどありません。しかし、これらの関数を外部関数として定義するのは簡単なので、あとで作ってみます。とりあえず、これらの関数の機能を書いておくと次のようになります。

a_play ADPCMデータの再生

a_rec ADPCMデータの録音

a_stat ADPCMの動作状況

a_end ADPCMの強制終了

a_stop ADPCMの動作中断

a_cont ADPCMの動作再開

これを見てわかるように、バージョン2のX-BASICで追加された関数は、FM音源の制御であったのと同様なADPCMの中断、再開、終了に関するものです。しかし、a_play関数の実行時（ADPCMの再生時）は、通常の場合は、演奏が終わるまでBASICに制御が戻ってきません。このため、ADPCMの中断や再開をする関数があってもあまり嬉しくはないのです（演奏中は実行できない）。a_play関数の実行後、すぐBASICに

図1 サンプリングとサンプリング周波数

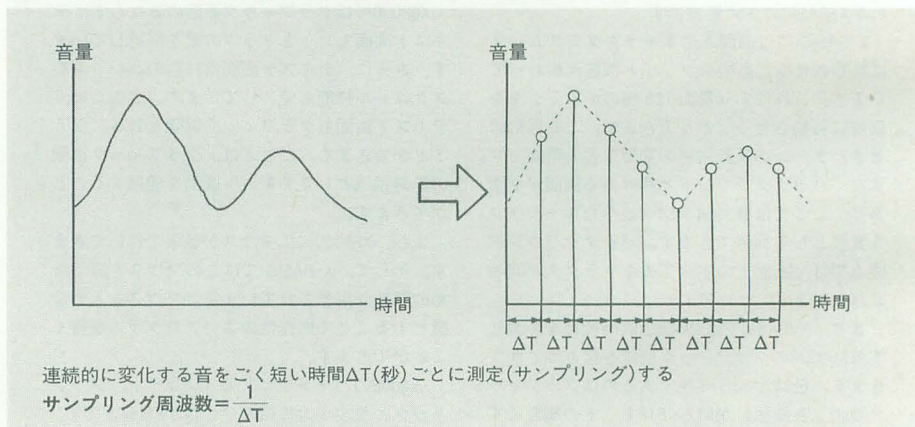
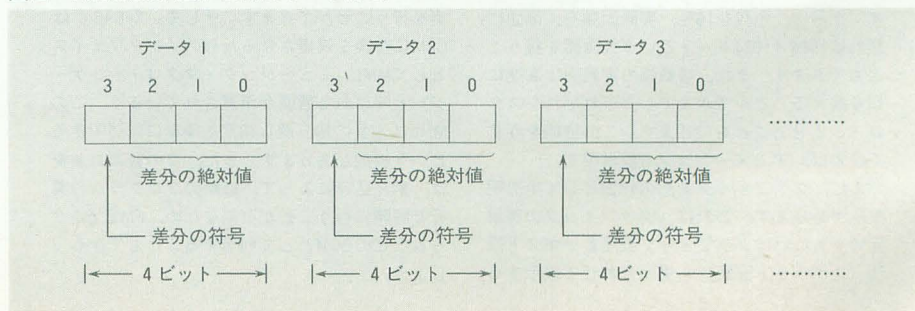


図2 X68000のADPCMのデータ形式



制御が戻ってくる場合はADPCMのデータが0FF00Hバイト以下のとき (DMA 転送の都合) ですが、経験的にはa_stop関数とa_cont関数はビーブ音に対してしかうまく働かないようです。結局、あまり使えない関数であることがわかるでしょう。

使い道がないといった手前恐縮ですが、それでは、待望(?)の外部関数です。a_stat, a_stop, a_cont, a_end を外部関数で定義するとリスト1のようになります。リスト1を見てもらえばわかりますが、これらの関数はすべて IOCS コールによって実現されています。プログラムの構造はあまりにも単純なので説明は不要でしょう。なおリスト1の関数名はバージョン2のX-BASICのAUDIO.FNCと共存できるように a_stat1 a_stop1 a_cont1 a_end1 となっています。外部関数の X-BASIC への取り込み方法は、この連載で何回もやっていますから、バックナンバーを参照してください。

ADPCMを使う

ADPCMの利用に必要な関数はa_play関数とa_rec関数です。すなわち、音を録音(a_rec)して再生(a_play)すること、それがすべてです。ADPCMによる録音と再生は次の手順で行われます。

- 1) PCMデータを格納するための配列を宣言する
- 2) a_rec関数を実行する (録音)。録音する音声の入力はX68000のAUDIO IN 端子にラジカセなどの出力端子を接続して行う
- 3) a_play関数を実行する (再生)。音声の出力はX68000の内蔵スピーカー、またはAUDIO OUT端子から行う
- 4) 必要な場合においてPCMデータをファイルに格納する

また、ファイルにあらかじめ格納されているPCMデータを再生するためには次の手順になります。

- 1) PCMデータを格納するための配列を宣言する
- 2) ファイルの内容を配列に読み込む
- 3) a_play関数を実行する (再生)

そして、録音と再生時に使用するa_rec関数とa_play関数のフォーマットは以下のようになっています。

a_rec(na, sf[, lng])

na PCMデータを格納する配列名

sf サンプリング周波数

0 3.9KHz

1 5.2KHz

2 7.8KHz

3 10.4KHz

4 15.6KHz

lng 録音する配列naの長さ (省略可能)

0 ~配列naの添字の最大値+1

省略時はnaの全データ

a_play(na, sf, md[, lng])

na PCMデータを格納している配列名

sf サンプリング周波数

0 3.9KHz

1 5.2KHz

2 7.8KHz

3 10.4KHz

4 15.6KHz

md 出力モード

0 出力なし

1 左のみ出力

2 右のみ出力

3 左右から出力

lng 再生する配列naの長さ (省略可能)

0 ~配列naの添字の最大値+1

省略時はnaの全データ

関数の使い方を頭に叩き込んだところで実際にプログラムを作ってみましょう。といっても、単にa_rec関数を実行して a_play関数を実行するだけではあまりにも能がないので少し工夫をします。

ADPCMで録音するためにはX68000のAUDIO IN端子から音声を入力しますが、a_rec関数を実行するまではいまだどんな音が

AUDIO IN端子から入力されているか知ることができません(a_rec関数の録音中には内蔵スピーカーなどから音が出る)。これでは歌謡曲などの音楽を途中から録音したいときは、どこからa_rec関数を実行したらよいかわからず困ってしまいます。そこで、a_rec関数を実行する前でもAUDIO IN端子に入力されている音声聞くことができるようにします。これはなにか高級なことをやらなければならないように思うかもしれませんが、非常に単純なことです。タネを明かせば「非常に短いデータ長を使ってa_recを繰り返す」ということをやればいいのです。つまり、以下のようなアルゴリズムです。

- 1) a_rec関数で少しだけ録音する
- 2) キー入力を調べる
キー入力があれば4)へ
- 3) 1)へ戻って再び繰り返す
- 4) a_rec関数で実際に録音する
- 5) a_play関数で再生する

本当にやりたいのは4)と5)の操作なのですが、それに先立って1)~3)のキー入力待ちのループがあります。この1)~3)のループ内でa_rec関数を少しだけ実行するのです。つまり、a_rec関数に与えるPCMデータ用の配列の大きさを小さくするわけです。

たとえば配列の大きさが500バイトでサンプリング周波数が15.6KHz(1秒間に7800バイトを消費)の場合、a_rec関数の実行に要する時間は、

リスト1 4つの外部関数定義プログラム

```
.nlist
void_ret equ $ffff
int_ret equ $8001
_ADPCMSNS equ $66
_ADPCMMD equ $67

.list
*****
* インフォメーション テーブル *
*****
dc.l _ret, _ret, _ret, _ret
dc.l _ret, _ret, _ret, _ret
dc.l _token, _param, _exec
dc.l 0, 0, 0, 0

*****
* プログラム *
*****

*****
* 何もしない *
*****
.even

_ret:
rts

*****
* A D P C M の 動 作 中 断 *
*****
.even

_a_stop:
moveq.l #1, d1
moveq.l #_ADPCMMD, d0
trap #15
rts

*****
* A D P C M の 動 作 状 況 *
*****
.even

_a_stat:
moveq.l #_ADPCMSNS, d0
trap #15
move.l d0, _ret_val
clr.l d0
lea _ret_arg, a0
rts

*****
* A D P C M の 動 作 再 開 *
*****
.even

_a_cont:
moveq.l #2, d1
moveq.l #_ADPCMMD, d0
trap #15
rts

*****
* A D P C M の 強 制 終 了 *
*****
.even

_a_end:
clr.l d1
moveq.l #_ADPCMMD, d0
trap #15
rts

*****
* データエリア *
*****
.even

_token:
dc.b 'a_stop', 0
dc.b 'a_stat1', 0
dc.b 'a_cont1', 0
dc.b 'a_end1', 0
.even

_param:
dc.l _stop_param, _stat_param
dc.l _cont_param, _end_param
.even

_stop_param:
_cont_param:
_end_param:
dc.w void_ret

_stat_param:
dc.w int_ret
.even

_exec:
dc.l _a_stop, _a_stat
dc.l _a_cont, _a_end
.even

_ret_arg:
dc.w 0, 0, 0

_ret_val:
dc.l 0

end
```

500/7800=0.06(秒)

です。したがって1)~3)のループでは0.06秒間音が鳴っては(a_rec関数の実行)、音が一瞬とぎれる(a_rec関数の終了)という動作を繰り返すのです。この間音は連続して鳴っているように聞こえます。このときキー入力があるとループを抜け出し、実際の録音が開始されます。タイミングによってはキーを押した瞬間の0.06秒分のデータを取り逃す恐れもありますが、まあ、それくらいは我慢しましょう。以上のような考えで作ったプログラムがリスト2です。

リスト2のプログラムではサンプリング周波数を15.6KHzに固定していますが、いろいろなサンプリング周波数を試したい人は適当にプログラムを変更してください。また、リスト2のプログラムで配列aの内容をファイルにセーブすればビーブ音用のPCMデータを作ることができます(この場合のサンプリング周波数は15.6KHzから変えないでください)。

音声合成に挑戦

ADPCMとしてはa_rec関数で録音されたPCMデータをa_play関数で再生するのがノーマルな使用方法です。しかし、ここではa_play関数で再生するPCMデータを人工的に作り出して、一種の音声合成に挑戦してみることになります。X68000のPCMデータは4ビットの差分データが並んだものです。これと同じデータを作り出せばよいわけです。といっても、人間の声などのように複雑な波形を持つ音のデータを作るのはやさしいことではありません。そこで、ひとつのサイン波によって作られる音のデータを作ります。これならばある時刻を与えたときの音の大きさ(これがサンプリングされる値)が簡単に計算できますからPCMデータを容易に作ることができます。

それでは、

$$F=A\cdot\sin(\omega\cdot t)$$

A 振幅
 ω 振動数
t 時間

という波形を考えてみましょう。これは ω という振動数で鳴り響く音になります。音階の「ド・レ・ミ……」は、それぞれ一定の振動数を持った音のことですから、いろいろな振動数を持つサイン波で、PCMデータを作ってやれば、ADPCMで「ド・レ・ミ……」を演奏することも不可能ではありません。たとえば、振動数 ω を持つ音を鳴らすためのPCMデータは以下の3段階の手順

で作ります。

1) サンプリングされた音の大きさ $A_0, A_1,$

A_2, A_3, \dots を計算する

$$A_0=A\cdot\sin(2\pi\cdot\omega\cdot 0\cdot\Delta T)$$

$$A_1=A\cdot\sin(2\pi\cdot\omega\cdot 1\cdot\Delta T)$$

$$A_2=A\cdot\sin(2\pi\cdot\omega\cdot 2\cdot\Delta T)$$

$$A_3=A\cdot\sin(2\pi\cdot\omega\cdot 3\cdot\Delta T)$$

:

ただし、 ΔT :サンプリングの間隔 (サンプリング周波数の逆数)

2) 音の大きさ $A_0, A_1, A_2, A_3, \dots$ からその差分 $D_0, D_1, D_2, D_3, \dots$ を計

リスト2 ADPCMによる録音と再生

```
10 /*
20 /*      A D P C M による 録音 と 再生
30 /*
40 dim char a(65535)
50 dim char a0(499) :/* ダミーの配列
60 str ans
70 /*
80 /* キー入力があるまで a0 で 録音・再生を繰り返す
90 /*
100 a_rec(a0,4)
110 color 2
120 print "[ Y ] キーを押すと録音を開始します。"
130 color 3
140 print
150 while 1
160   ans=inkeys(0)
170   if (ans="y")or(ans="Y") then break
180   a_rec(a0,4)
190 endwhile
200 /*
210 /* 本 当 に 録 音 を 開 始 す る
220 /*
230 print "A D P C M の 録 音 中 で す。": print
240 a_rec(a,4)
250 print "録音を終了しました。": print
260 /*
270 /* a0 と a の 配 列 の 内 容 を つ な げ る
280 /*
290 /*
300 /* P C M データを再生する
310 /*
320 color 2
330 print "[ Y ] キーを押すと再生を開始します。"
340 color 3 : print
350 while 1
360   ans=inkeys(0)
370   if (ans="y")or(ans="Y") then break
380 endwhile
390 print "A D P C M の 再 生 中 で す。": print
400 a_play(a,4,3)
410 print "再生を終了しました。"
420 end
```

リスト3 ADPCMデータ作成プログラム

```
10 /*
20 /*      A D P C M データ作成プログラム
30 /*
40 float A=440#
50 float freq
60 float dt=6.41025641025e-5# /* 1/15.6K
70 float a0,a1
80 int d0,d1
90 dim char N(8000)
100 str fil,num
110 int fp
120 int i,j
130 /*
140 for i=0 to 17
150   freq=A*exp(i*log(2#)/12#)
160   locate 0,0 : print chr$(5)+"freq=";freq
170   a0=0#
180   for j=1 to 8000
190     locate 0,1 : print chr$(5);j
200     a1=7#*sin(pi(2)*dt*j*freq)
210     d1=int(a1-a0)
220     if((j mod 2)=0) then {
230       N((j/2)-1)=(encode(d1) shl 4) or (encode(d0))
240     }
250     d0=d1 : a0=a1
260   next
270   num=str$(i) : if i<10 then num="0"+num
280   fil="D:A"+num+".DAT"
290   fp=fopen(fil,"c") : fwrite(N,8001,fp) : fclose(fp)
300 next
310 end
320 /*
330 func int encode(x)
340   int s=8
350   if(x>0) then s=0
360   return(s or (x and 7))
370 endfunc
```

算する。

$$D_0 = A_1 - A_0$$

$$D_1 = A_2 - A_1$$

$$D_2 = A_3 - A_2$$

$$D_3 = A_4 - A_3$$

⋮

3) 差分 $D_0, D_1, D_2, D_3, \dots$ を4ビットで表しPCMデータに変換する。このデータを配列やファイルに格納するときは2個(8ビット)ずつ組にしてバイト単位で行う。データ形式は図2を参照のこと

ところで、A(ラ)の音は440Hzの振動数を持つといわれています。そこで、先の1)~3)で ω を440にすれば、再生するとAの音で鳴るPCMデータを作ることができるのです。Aの音の振動数を知っていれば、ほかの音の振動数は12平均律(1オクターブ内に等しい振動数の間隔で12個の半音を配置する調律法)によって

$$A \quad 440$$

$$A\# \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^1$$

$$B \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^2$$

$$C \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^3$$

$$C\# \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^4$$

$$D \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^5$$

$$D\# \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^6$$

$$E \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^7$$

$$F \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^8$$

$$F\# \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^9$$

$$G \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^{10}$$

$$G\# \quad 440 \times (\sqrt[12]{2})^{11}$$

$$A \text{ (1オクターブ上)}$$

$$440 \times (\sqrt[12]{2})^{12} = 440 \times 2$$

という計算式で求めることができます。このとき2の12乗根のべき乗を求めることが必要になりますが、これは指数と対数の、

$$x = \exp(\log(x))$$

という関係を用いれば、

$$(\sqrt[12]{2})^n = \exp((n/12) * \log(2))$$

という式から求めることができます。以上のような考えて、各音階に対応したPCMデータを作るためのプログラムがリスト3です。リスト3を実行するとドライブCに

A*.DAT (**は2桁の数字)

というファイルが作られていきます。ドライブやファイル名が気に入らないときは行番号260で作っているファイル名(filという変数)を変更してください。作られるファイルと音階の対応は、

$$A00.DAT \rightarrow A \quad A01.DAT \rightarrow A\#$$

$$A02.DAT \rightarrow B \quad A03.DAT \rightarrow C$$

$$A04.DAT \rightarrow C\# \quad A05.DAT \rightarrow D$$

$$A06.DAT \rightarrow D\# \quad A07.DAT \rightarrow E$$

$$A08.DAT \rightarrow F \quad A09.DAT \rightarrow F\#$$

リスト4 ADPCMによる「はとぼっぼ」

```
10 /*
20 /*      「はとぼっぼ」      by A D P C M
30 /*
40 /*
50 /* A00:A  A01:A+ A02:B  A03:C  A04:C+ A05:D  A06:D+ A07:E
60 /* A08:F  A09:F+ A10:G  A11:G+ A12:A  A13:A+ A14:B  A15:C....
70 /*
80 dim char A00(8000),A01(8000),A02(8000),A03(8000),A04(8000),A05(8000)
90 dim char A06(8000),A07(8000),A08(8000),A09(8000),A10(8000),A11(8000)
100 dim char A12(8000),A13(8000),A14(8000),A15(8000),A16(8000),A17(8000)
110 /*
120 fp=fopen("B:A00.DAT","r") : fread(A00,8001,fp) : fclose(fp)
130 fp=fopen("B:A01.DAT","r") : fread(A01,8001,fp) : fclose(fp)
140 fp=fopen("B:A02.DAT","r") : fread(A02,8001,fp) : fclose(fp)
150 fp=fopen("B:A03.DAT","r") : fread(A03,8001,fp) : fclose(fp)
160 fp=fopen("B:A04.DAT","r") : fread(A04,8001,fp) : fclose(fp)
170 fp=fopen("B:A05.DAT","r") : fread(A05,8001,fp) : fclose(fp)
180 fp=fopen("B:A06.DAT","r") : fread(A06,8001,fp) : fclose(fp)
190 fp=fopen("B:A07.DAT","r") : fread(A07,8001,fp) : fclose(fp)
200 fp=fopen("B:A08.DAT","r") : fread(A08,8001,fp) : fclose(fp)
210 fp=fopen("B:A09.DAT","r") : fread(A09,8001,fp) : fclose(fp)
220 fp=fopen("B:A10.DAT","r") : fread(A10,8001,fp) : fclose(fp)
230 fp=fopen("B:A11.DAT","r") : fread(A11,8001,fp) : fclose(fp)
240 fp=fopen("B:A12.DAT","r") : fread(A12,8001,fp) : fclose(fp)
250 fp=fopen("B:A13.DAT","r") : fread(A13,8001,fp) : fclose(fp)
260 fp=fopen("B:A14.DAT","r") : fread(A14,8001,fp) : fclose(fp)
270 fp=fopen("B:A15.DAT","r") : fread(A15,8001,fp) : fclose(fp)
280 fp=fopen("B:A16.DAT","r") : fread(A16,8001,fp) : fclose(fp)
290 fp=fopen("B:A17.DAT","r") : fread(A17,8001,fp) : fclose(fp)
300 /*
310 /* 演奏
320 /*
330 for i=1 to 2
340   a_play(A03,4,3,4000)
350   a_play(A05,4,3,4000)
360   a_play(A07,4,3,8000)
370   a_play(A10,4,3,2000)
380   a_play(A03,4,3,4000)
390   a_play(A05,4,3,8000)
400   a_play(A03,4,3,4000)
410   a_play(A05,4,3,2000)
420   a_play(A07,4,3,2000)
430   a_play(A10,4,3,2000)
440   a_play(A10,4,3,2000)
450   a_play(A07,4,3,2000)
460   a_play(A07,4,3,2000)
470   a_play(A10,4,3,2000)
480   a_play(A07,4,3,2000)
490   a_play(A03,4,3,2000)
500   a_play(A05,4,3,2000)
510   a_play(A07,4,3,8000)
520   a_play(A10,4,3,2000)
530   a_play(A10,4,3,2000)
540   a_play(A10,4,3,2000)
550   a_play(A07,4,3,2000)
560   a_play(A12,4,3,2000)
570   a_play(A12,4,3,2000)
580   a_play(A12,4,3,2000)
590   a_play(A10,4,3,2000)
600   a_play(A07,4,3,2000)
610   a_play(A07,4,3,2000)
620   a_play(A07,4,3,2000)
630   a_play(A05,4,3,2000)
640   a_play(A03,4,3,8000)
650   for j=0 to 8000 :next
660 next
```

$$A10.DAT \rightarrow G \quad A11.DAT \rightarrow G\#$$

$$A12.DAT \rightarrow A \quad A13.DAT \rightarrow A\#$$

$$A14.DAT \rightarrow B \quad A15.DAT \rightarrow C$$

$$A16.DAT \rightarrow C\# \quad A17.DAT \rightarrow D$$

となっています。

さて音階のPCMデータができたならそれを使って音楽を演奏してみなければ面白くありません。演奏をさせるためのサンプルプログラムがリスト4です。ここで演奏する曲目は「はとぼっぼ」です。リスト4のプログラムでやっていることは、リスト3のプログラムで作ったPCMデータをファイル(ドライブBからになっているので注意)から配列に読み込んで、a_play関数で演奏しているだけです。このとき、a_play関数で再生する長さを変える(第4引数)ことによって、演奏する音の長さを変えています。

つまり、2分音符を8000として、4分音

符4000、8分音符2000、16分音符1000という具合に分割しています。ここでは例として「はとぼっぼ」を取り上げましたが、ほかの曲ももちろん演奏することができるでしょう。ADPCM版MMLの出来上がりというわけです。まあ、実際にリスト4のプログラムを実行してみてください。

ちょっと単調だけど結構、聴ける演奏になっていますね。最初、ADPCMのAがなんだかよくわからなかったのですが、DPCMだけでPCMデータを作ってみました、こんなにうまくいくとは意外でした。

FM音源をサンプリング

リスト3では、人工的にPCMデータを作り出したわけですが、やはりADPCMの本道(?)は、実際にサンプリングしたPC

Mデータを用いることでしよう。

それでは、リスト4でファイル (A00.D AT~A17.DAT) から読み込むPCMデータをFM音源で作ることにします。これなら、まともな演奏が期待できそうですね。ここではFM音源で演奏した「ド・レ・ミ……」の音をテープレコーダに録音し、その音をa_rec関数で取り込むということをやってみます。FM音源で音を鳴らすためのプログラムがリスト5です。

このプログラムを実行するとAの音から1オクターブ上のDの音までが順番に演奏されます。ただそれをテープレコーダで録音してください。この音はプリセット音の「パイプオルガン」で、コーラス効果を出すために左右から出力される音の振動数を少しずらしてあります。テープレコーダへの録音が終わったらそれを再生させ、リスト6のプログラムでPCMデータに変換します。

リスト6のプログラムは基本的にはリスト2のプログラムと一緒に、X68000のAUDIO IN端子に入力される音を短いa_recの実行をループしながら鳴らしておき、キーが押されると本当のa_rec関数の実行を行うというものです。そして、この動作を18回 (作るPCMデータのファイル数) 繰り返すようになっていきます。私たちがやることは、リスト6のプログラムを実行したあと、録音していたテープを再生し、テープから流れてくる音の音程が変わったらYキーを押すという操作を18回行うだけです。18回キーを押し終わったあとにはドライブCに18個のPCMデータのファイルができていますでしょう (ねっ、簡単でしょう)。

ファイルの作られるドライブやファイル名を変更したい人は、例によって行番号190を書き換えてください。リスト6のプログラムによって作られるPCMのデータはリ

リスト5 FM音源で音を鳴らす

```
10 /*
20 /* FM音源で音を鳴らす (だけ)
30 /*
40 m_init()
50 m_alloc(1,1000) : m_alloc(2,1000)
60 m_assign(1,1) : m_assign(2,2)
70 m_trk(1,"L1V12P1@15 Y48,0 >A&ARA+A&RB&BR<C&CRC+A&C&RD&DRD+&D&RE&ER")
80 m_trk(2,"L1V12P2@15 Y49,40 >A&ARA+A&RB&BR<C&CRC+A&C&RD&DRD+&D&RE&ER")
90 m_trk(1,"L1V12@15 F&FRF+F&RG&GRG+&G&RA&ARA+A&RB&BR<C&CRC+A&C&RD&DR")
100 m_trk(2,"L1V12@15 F&FRF+F&RG&GRG+&G&RA&ARA+A&RB&BR<C&CRC+A&C&RD&DR")
110 m_play(1,2)
```

リスト6 ADPCMデータ作成プログラム

```
10 /*
20 /* ADPCMデータ作成プログラム
30 /*
40 dim char N(8000)
50 str fil,num
60 int fp
70 int i
80 /*
90 for i=0 to 17
100 print i,"番目: [Y] キーを押すと録音を開始します。"
110 a_rec(N,4,200)
120 while 1
130 fil=inkey$(0)
140 if (fil="y")or(fil="Y") then break
150 a_rec(N,4,200)
160 endwhile
170 a_rec(N,4,8001)
180 num=str$(i) : if i<10 then num="0"+num
190 fil="C:B"+num+".DAT"
200 fp=fopen(fil,"c") : fwrite(N,8001,fp) : fclose(fp)
210 print "完了しました。"
220 next
230 end
```

スト4のプログラムでそのまま使うことができますから、このデータを使ってリスト4の「はとぼっぽ」を再演奏してみましよう。今度はまともな「はとぼっぽ」を聴くことができると思います。また、リスト6のプログラムで「あ・い・う……」といった人の声のPCMデータを作って、X68000におしやべりさせることもできますね。

ビーブ音変更プログラム

私がADPCMに感動したのはビーブ音によってでした。そこで、ビーブ音を扱うプログラムを作らないのは片手落ちというものです。ここではビーブ音を変更するプログラムを作ってみましよう。ビーブ音はデバイスドライバ (BEEP.SYS) によってX68000の起動時に設定されます。このため、ビーブ音を一度設定したらそう簡単に変更することはできません。このため、X-BASICのBEEP命令を実行すると、いつも同じビーブ音になるのです (当たり前のことです)。これでは面白くないので、ビーブ音を何度でも設定し直せるプログラムを作ります。といっても、これはX-BASICだけでは不可能です。そこで、外部関数の助けを借りることにします。

それでなにをすればいいかというと、ことは簡単です。ビーブ音に関しては、ビーブ音のためのPCMデータが格納されている

メモリの先頭番地 (32ビット) が978H番地に、PCMデータのサイズ (バイト数、16ビット) が97CH番地に格納されています。この978H、97CHという番地はBIOS ROMの内部で絶対アドレスで指定してありますから、ROMのバージョンが変更にならない限り変わることはないので安心です。プログラムでは、これらのアドレスの内容を書き換えてやればいいのです。このため、外部関数の仕様はPCMデータの格納された配列の名前と、配列のサイズを与えることになります。つまり、ビーブ音を変更する外部関数の名前をchg_beepとして、そのフォーマットを次のように決めます。

chg_beep (na[, lng])

na ビーブ音用のPCMデータを格納している配列名

lng ビーブ音を鳴らす配列naの長さ (省略可能)。バイト数で指定すること。省略時はnaの配列の全データ

ここでいう配列とは1次元配列 (char か intかfloat) のことで、配列名を引数とする場合は、外部関数内では配列をポインタ (アドレス) の形式で受け取ることになります。そこで1次元配列のポインタがどのようなものであるかを知っておく必要があります。手元にX-BASICの内部資料があるわけはありませんから、本当のところは不明ですが、配列へのポインタは図3のような情

不思議だけどできるのです

a_rec関数の実行が終わるとAUDIO IN端子から入力されている音声は聞こえなくなってしまう。しかし、a_rec関数の実行後もAUDIO IN端子から入力されている音声を鳴らし続ける方法があります。それはa_rec関数で録音するPCMデータの格納される配列の大きさをOFF00Hバイトにすることです。つまり、宣言としては

```
dim char a(&HFEFF)
```

という具合になります。OFF00HバイトというのはDMA転送の処理単位ですが、この境界値のところにないかがあるのかもしれない。

報を示していると思われます。

これは配列の次元が変わると内容も微妙に変わっています。つまり、1次元配列の場合は、10バイトの配列情報に続いて実際の要素がメモリ内に格納されており、その10バイトの配列情報の先頭アドレスを示すものが配列へのポインタなのです。したがって、配列の要素が格納されている先頭番地を知るためにはポインタに10を加える必要があります。これだけのことを知っていれば外部関数が書けそうです。外部関数でやるべきことは次のようになります。

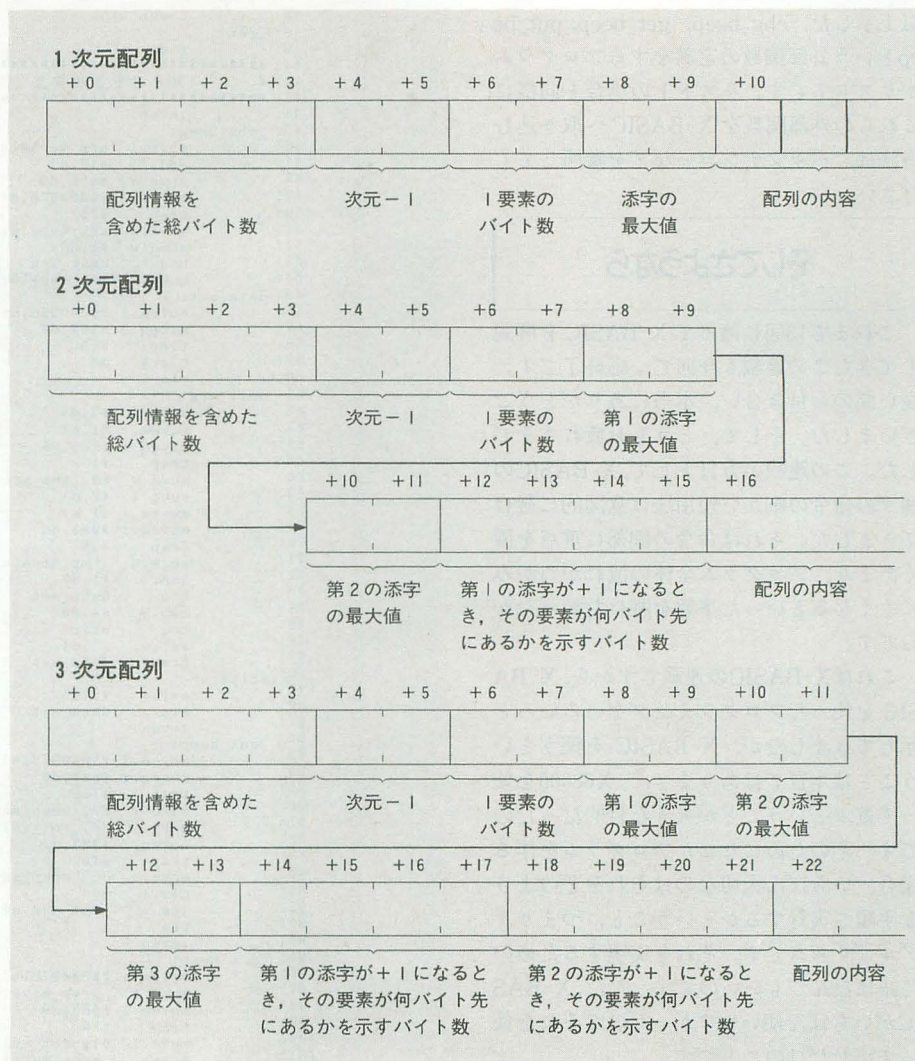
- 1) 引数として配列へのポインタとサイズを受け取る
- 2) 配列へのポインタに10を加えたものを978H番地に格納する
- 3) サイズを97CH番地に格納する。サイズが省略されたときは、配列へのポインタに8を加えたアドレスから要素数（正確には配列の添え字の上限）を得て、それに1要素のサイズを掛け算した値を97CH番地に格納する。1要素のサイズは配列へのポインタに7を加えたアドレスから得ることができる（バイトでリードする場合）。なお、この方法では配列の総バイト数を求めたことにならないが（なぜかは自分で考えてみてね）、誤差は最大8バイト程度なので問題はないだろう。また、サイズを求めるには配列へのポインタが指し示す「配列の総バイト数」を使えば簡単だが、ここではあえてドンくさい方法をとってしまった（反省）

なお、外部関数内でメモリをリード/ライットする場合はIOCSコールを用います。このような手順でビーブ音を変更できるのですが、注意すべきことは変更したビーブ音のPCMデータはX-BASICのフリーエリア内にあるということです。

ビーブ音を変更したままでX-BASICを抜けるとその領域は開放されてしまいますから、ほかのプログラムを動かしているうちにそのエリアが使われて、ビーブ音のPCMデータを壊してしまう恐れがあります。そうなれば、もはやまともなビーブ音は鳴りません。そこで、用意したのがget_beep関数とput_beep関数です。

get_beep関数は現在のビーブ音の情報（978H番地と97CH番地の内容）を退避します。put_beep関数は退避されているビーブ音の情報を回復します。したがって、X-BASICに入ったときにget_beep関数を実行し、X-BASICを抜けるときにput_beep関数を実行すればビーブ音を元に戻すことができます。ビーブ音をあれこれと変更して遊ぶのはX-

図3 配列へのポインタが指し示すもの



リスト7 3つの外部関数定義プログラム

```

1: .nlist
2: _float equ $0001
3: _int equ $0002
4: _char equ $0004
5: _str equ $0008
6: _ptr equ $0010
7: _dim1_array equ $0020
8: _dim2_array equ $0040
9: _dimn_array equ $0060
10: _omit equ $0080
11:
12: dim1_vp equ $0037
13: * _dim1_array+_ptr+_float+_int+_char
14: int_omit equ $0082
15: * _int+_omit
16:
17: void_ret equ $ffff
18: int_ret equ $8001
19:
20: arg_cnt equ 4
21: arg_typ equ 6
22: arg_vec equ 12
23:
24: .list
25: *****
26: * インフォメーション テーブル *
27: *****
28: dc.l _ret,_ret,_ret,_ret
29: dc.l _ret,_ret,_ret,_ret
30: dc.l _token,_param,_exec
31: dc.l 0,0,0,0
32: *****
33: * プログラム *
34: *****
35: *****
36: * 何もしない *
37: *****

```

BASICのなかだけにしておきましょうね。
 以上示した、chg_beep, get_beep, put_beepという外部関数の定義をするプログラムがリスト7です。リスト1の場合と同様に、これらの外部関数をX-BASICへ取り込む方法は、バックナンバーなどを参照してください。

そしてさようなら

これまで13回に渡ってX-BASICを解説してきたこの連載も今回で一応終了です。長い間のお付き合い、本当にありがとうございました。そして、どうもお疲れさまでした。この連載の方針として、X-BASICの個々の命令の細かい使用法は意図的に避けてきました。それは命令の細部に重点を置くあまり、プログラム全体の流れがつかみにくくなるといった事態を避けたかったからです。

これはX-BASICの連載ですから、X-BASICを使ったプログラミングをいろいろ示してきましたが、X-BASICを使うということは本質ではありません。X68000を使って遊ぶということが大きな目的だったのです。そのためになにかプログラムを作る場合、いちばん大切なのはそれをどのような手順で実行するかということ、つまり、アルゴリズムです。それを実現するための言語はなんでもいいのです。ただ、X-BASICがいちばん使いやすかったのでものを使っていただけのことです。

また、X-BASICの連載のくせにアセンブリ言語で書いた外部関数を臆面もなく載せてきたのは、アセンブリ言語とX-BASICの合体が「遊ぶ」という点でいちばん都合がよかったからにほかなりません。今回でこの連載は終了しますが、これからもX-BASIC(とアセンブリ言語)を使ってどんどん遊んでみましょう。そして、過去13カ月に渡ってご紹介してきたさまざまな事柄が、さらなる遊びのためのヒントとなれば幸いです。

最後に、この連載のタイトルは結構わけのわからないものが多かったと思いますが、これらはみな「伝説巨神イデオン」のサブタイトルのもじりなのです(第1回目だけはガンダムでしたが)。イデオンはテレビ放映のあと劇場映画として復活し、そしていまビデオでも復活しています。この連載も、果たしてイデオンよろしく、いつかまた復活することがあるのでしょうか。それは「神ならぬ身の知る由もなし」といったところからです。

```

38: .even
39: _ret:
40: rts
41: *****
42: * B E E P 音の変更 *
43: *****
44: .even
45: _chg_beep:
46: move.l arg_vec+0(sp),d1
47: add.l #10,d1 ; データの先頭
48: moveq.l #$88,d0 ; ロングのライト
49: movea.l #$000978,a1
50: trap #15 ; アドレス設定
51: move.w arg_typ+10(sp),d0
52: addq.w #1,d0
53: beq omit_arg ; 引数なし
54: move.l arg_vec+10(sp),d1
55: data_set:
56: movea.l #$00097c,a1
57: moveq.l #$87,d0 ; ワードのライト
58: trap #15 ; 個数セッティング
59: clr.l d0 ; エラーなし
60: rts
61: omit_arg:
62: subq.l #2,d1
63: movea.l d1,a1
64: moveq.l #$83,d0
65: trap #15 ; データの個数
66: move.w d0,_tmp_area
67: subq.l #2,d1
68: movea.l d1,a1
69: moveq.l #$83,d0
70: trap #15
71: move.w _tmp_area,d1
72: cmp.b #1,d0 ; char か
73: beq data_set
74: cmp.b #4,d0 ; int か
75: beq skip4
76: asl.w #3,d1 ; float を仮定
77: bra data_set
78: skip4:
79: asl.w #2,d1
80: bra data_set
81: .even
82: _get_beep:
83: movea.l #$000978,a1
84: moveq.l #$84,d0 ; アドレス
85: trap #15
86: move.l d0,_beep_save
87: move.l d0,_ret_val
88: moveq.l #$83,d0 ; 個数
89: trap #15
90: move.l d0,_beep_save+4
91: clr.l d0
92: lea _ret_arg,a0
93: rts
94: .even
95: _put_beep:
96: movea.l #$000978,a1
97: move.l _beep_save,d1
98: moveq.l #$88,d0 ; アドレス
99: trap #15
100: move.l d1,_ret_val
101: move.l _beep_save+4,d1
102: moveq.l #$87,d0 ; 個数
103: trap #15
104: clr.l d0
105: lea _ret_arg,a0
106: rts
107:
108:
109: *****
110: * データエリア *
111: *****
112: .even
113: _token:
114: dc.b 'chg_beep',0
115: dc.b 'get_beep',0
116: dc.b 'put_beep',0
117: .even
118: _param:
119: dc.l _chg_beep_param
120: dc.l _get_beep_param
121: dc.l _put_beep_param
122: .even
123: _chg_beep_param:
124: dc.w dim1_vp ; 配列
125: dc.w int_omit ; サイズ(省略可能)
126: dc.w void_ret ; 戻り値(なし)
127: _get_beep_param:
128: _put_beep_param:
129: dc.w int_ret
130: .even
131: _exec:
132: dc.l _chg_beep,_get_beep,_put_beep
133: .even
134: _tmp_area:
135: dc.w 0
136: .even
137: _ret_arg:
138: dc.w 0,0,0
139: _ret_val:
140: dc.l 0
141: .even
142: _beep_save:
143: dc.l 0,0
144: end

```

●マルチウィンドウエディタ

E-MATEに次ぐS-OS用のスクリーンエディタの登場です。すでにE-MATEの掲載された1986年5月号が品切れになり、これまで長い間E-MATEが入手できなかった方もいらっしゃるでしょう。そういう方にはまさに待望の新型スクリーンエディタの登場です。このエディタではZEDA, CAP-X85, Prolog-85, magiFORTH, FuzzyBASIC, CASL & COMET, CONTEX, STORY MASTER, tiny CORE WARS, SLANGなどのテキストデータを記述することができます。また、このエディタの呼び名ですが“ワイナー”ではなく“ウィナー”というふうに読んでくださいね。

さて、E-MATEの強化版として送られてくる投稿のほとんどはコントロールキー対応にしたり、単にキーアサインを変更したり、高速化したりといった機種ごとの特殊化を行ったものでした。もちろん、掲載された

第68部 マルチウィンドウエディタWINER

プログラムを各自で機能強化するというのはS-OSの正しい使い方なのですが、新しい発想のエディタが現れないのもちょっと問題です。

新しいエディタを作る際の最大の問題となっているのはS-OSにコントロールキーがないということでしょう。しかし、すべてのマシンにコントロールキーやファンクションキーがあるわけではありません。それでもすべてのマシンでなんらかのエディタは走っています。エディタにはコントロールキーが必須という固定観念をなくすることが重要でしょう。UNIXなどでは、端末を選ばないソフトウェアの書き方がある程度確立されています。

E-MATEのようにコントロールモードを設定してしまうか、このWINERのようにコ

ントロールコードをエスケープシーケンスにしてしまうか。viのようにコマンドモードだけで間に合わせてしまう手もありますし、いろいろと方法はあると思います。こういったところをクリアしたうえで、各機種にコントロールキー対応のモードもつけるといったかたちのものが望ましいでしょう。

WINERの作者である近藤さんはさらにWINERのパワーアップを計画しているようです。これも近いうちに発表できるでしょう。また、残念ながら今月は各機種用のラインプリントルーチンを載せるスペースが確保できませんでした。とりあえず、共通ルーチンで使用してみてください（もちろん、共通ルーチンを参考にして各機種用のルーチンを作られても結構ですが）。

全機種共通システム掲載記事

■85年6月号
序論 共通化の試み
第1部 S-OS“MACE”
第2部 Lisp-85インタプリタ
第3部 チェックサムプログラム
■85年7月号
第4部 マシン語プログラム開発入門
第5部 エディタアセンブラZEDA
第6部 デバッグツールZAID
■85年8月号
第7部 ゲーム開発パッケージBEMS
第8部 ソースジェネレータZING
■85年9月号
インタラプト S-OS番外地
第9部 マシン語入カツールMACINTO-S
第10部 Lisp-85入門(1)
■85年10月号
第11部 仮想マシンCAP-X85
連載 Lisp-85入門(2)
■85年11月号
連載 Lisp-85入門(3)
■85年12月号
第12部 Prolog-85発表
■86年1月号
第13部 リロケータブルのお話
第14部 FM音源サウンドエディタ
■86年2月号
第15部 S-OS“SWORD”
第16部 Prolog-85入門(1)
■86年3月号
第17部 magiFORTH発表
連載 Prolog-85入門(2)
■86年4月号
第18部 思考ゲームJEWEL
第19部 LIFE GAME
連載 基礎からのmagiFORTH
連載 Prolog-85入門(3)
■86年5月号
第20部 スクリーンエディタE-MATE
連載 実戦演習magiFORTH
■86年6月号
第21部 Z80TRACER
第22部 magiFORTH TRACER
第23部 ディスクダンプ&エディタ
第24部 “SWORD”2000 OD
連載 対話で学ぶmagiFORTH

特別付録 PC-8801版S-OS“SWORD”
■86年7月号
第25部 FM音源ミュージックシステム
付録 FM音源ボードの製作
連載 計算力アップのmagiFORTH
特別付録 SMC-777版S-OS“SWORD”
■86年8月号
第26部 対局五目並べ
第27部 MZ-2500版S-OS“SWORD”
■86年9月号
第28部 FuzzyBASIC発表
連載 明日に向かってmagiFORTH
■86年10月号
第29部 ちょっと便利な拡張プログラム
第30部 ディスクモニタDREAM
第31部 FuzzyBASIC料理法(1)
■86年11月号
第32部 バズルゲームHOTTAN
第33部 MAZE in MAZE
連載 FuzzyBASIC料理法(2)
■86年12月号
第34部 CASL & COMET
連載 FuzzyBASIC料理法(3)
■87年1月号
第35部 マシン語入カツールMACINTO-C
連載 FuzzyBASIC料理法(4)
■87年2月号
第36部 アドベンチャーゲームMARMALADE
第37部 テキアベ作成ツールCONTEX
■87年3月号
第38部 魔法使いはアニメがお好き
第39部 アニメーションツールMAGE
付録 “SWORD”再掲載とMAGICの標準化
■87年4月号
第40部 INVADER GAME
第41部 TANGERINE
■87年5月号
第42部 S-OS“SWORD”変身セット
第43部 MZ-700用“SWORD”をOD対応に
■87年6月号
インタラプト コンパイラ物語
第44部 FuzzyBASICコンパイラ
第45部 エディタアセンブラZEDA-3
■87年7月号
第46部 STORY MASTER

■87年8月号
第47部 バズルゲーム基石拾い
第48部 漢字出力パッケージJACKWRITE
特別付録 FM-7/77版S-OS“SWORD”
■87年9月号
第49部 リロケータブル逆アセンブラInside-R
特別付録 PC-8001/8801版S-OS“SWORD”
■87年10月号
第50部 tiny CORE WARS
第51部 FuzzyBASICコンパイラの拡張
第52部 Xturbo版S-OS“SWORD”
■87年11月号
序論 神話のなかのマイクロコンピュータ
付録 S-OSの仲間たち
第53部 もうひとつのFuzzyBASIC入門
第54部 ファイルアロケータ&ロード
インタラプト S-OSこちら集中治療室
第55部 BACK GAMMON
■87年12月号
第56部 タートルグラフィックパッケージTURTLE
第57部 Xturbo版“SWORD”アフターケア
ラインプリントルーチン
特別付録 PASOPIA7版S-OS“SWORD”
■88年1月号
第58部 FuzzyBASICコンパイラ・奥村版
付録 石上版コンパイラ拡張部の修正
■88年2月号
第59部 シューティングゲームELFES
■88年3月号
第60部 構造型コンパイラ言語SLANG
■88年4月号
第61部 デバッグツールTRADE
第62部 シミュレーションウォーゲームWALRUS
■88年5月号
第63部 シューティングゲームELFES II
第64部 地底最大の作戦
■88年6月号
第65部 構造化言語SLANG入門(1)
第66部 Lisp-85用NAMPASIMULATIONS
■88年7月号
第67部 マルチウィンドウドライバMW-I
連載 構造化言語SLANG入門(2)
*以上のアプリケーションは、基本システムであるS-OS“MACE”またはS-OS“SWORD”がないと動作しませんのでご注意ください。

マルチウィンドウエディタWINER

近藤 環 Kondou Tamaki

マルチウィンドウエディタ

このエディタではX68000のWINDEXのようなマルチウィンドウ環境を実現します。オーバーラッピングマルチウィンドウをサポートしていますが、7月号で発表されたマルチウィンドウパッケージMW-1とは特に関係ありません。MW-1のウィンドウは階層構造になっていますので、ウィンドウ間の自由な移動が必要なウィンドウエディタなどは作りづらかったのですが、このWINERがあれば問題はないでしょう。

WINERで使われているウィンドウシステムは汎用ものではありません。ゲームやユーティリティではむしろMW-1のようなシステムのほうが向いているでしょう。このシステムではウィンドウはウィンドウの移動などの際に下から書き直されます。これにより、画面情報の退避エリアや仮想画面といったメモリを多量に消費するものを使わずにマルチウィンドウを実現しています。

また、操作法については、S-OSの標準的なスクリーンエディタであるE-MATEにほぼ準じていますし、機能的にもマクロ機能を取り入れるなど意欲的な拡張が見られます。

入力方法

特殊ワークを4Kバイト使用しますので、MZ-80Kなどでは特殊ワークの拡大が必要です（すでにZEDA3などで特殊ワークを

拡大している場合には不要）。

リスト1は全機種共通ですので、そのまま各機種のマシン語モニタやMACINTO-Cなどのマシン語入力ツールから打ち込んでください。デバイスにセーブしチェックサム、CRCチェックバイトなどを確認したら、#J3000

でWINERを起動してください。

使用方法

基本的なキー操作はE-MATEに準じています。コントロールキーはブレイク+各キーに割り当てられています。S-OSのブレイクコードは1BHですから、ESCキーをそのまま通している機種では、コントロールキーがエスケープシーケンスに置き換えられているわけです。以下、CTRL+～という表現はブレイクキーまたはESCキーに続いてなにかのキーを押すことを表しています。コントロールキーのついている機種では直接コントロールキーで操作できるように“SWORD”内のキャラクタテーブルを変更しておくのもよいでしょう。具体的なコントロールコードは表1にまとめてあります。

E-MATEと違い、1文字でコントロールモードから抜けてしまいますが、CTRL+スペースでE-MATEのコントロールモード

図1 メモリマップ

メインメモリ	
3000H	WINER本体
4000H	1行表示ルーチン
4E00H	タブデータバッファ
4F00H	エディット用1行バッファ
5000H	テキストエリア
	A 各テキストエリアは
	B 自由に設定可能
	C
	D
MEMAX	

お待ちかね、S-OS用スクリーンエディタ第2弾の登場です。エディタはS-OSでのプログラム開発を多方面から支援してくれる便利なユーティリティですので、皆さんぜひ打ち込んで活用してください。来月は各機種用にパワーアップを予定しています。

のようなコントロールロック状態になります（抜けるときはもう一度スペースキーを押す）。

ほとんどのコントロールコードはどのウィンドウに対しても有効ですが、起動時に開かれているウィンドウ番号のついていないウィンドウ（コマンドウィンドウ）ではWINER特有のコマンドを実行することができます。これらは表2にまとめておきます。

● なにも考えずに使う

WINERを当たり前のスクリーンエディタとして使用する場合は以下のようにしてください。ウィンドウを使用しないのであれば、これらの操作を最初からワークエリアに書き込んでおくといよいでしょう。

1) M/B:adr

adrは各機種のMEMAXのアドレス。起動後、MコマンドでテキストエリアAの割り当てメモリを最大にする（巨大なテキストでなければ、この操作は不要）。

2) L

ディレクトリを表示させ、テキストを読み込む（新しいテキストでは不要）。

3) 0E

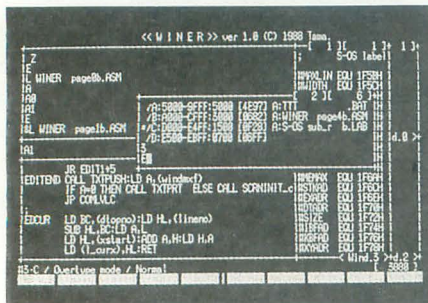
ウィンドウ0のエディットを開始する。

4) CTRL+”

ウィンドウ0を画面いっぱいに拡大し、エディット開始する。

特殊ワーク	
0000H	カット&ペースト用バッファ
	デリートバッファ
0700H	コピー用バッファ
0A00H	ウィンドウデータ & ファイルネームバッファ
0B00H	サーチ & チェンジ コマンド用バッファ
0C00H	コマンドテキストバッファ
1000H	

* 特殊ワークに余裕があればカット&ペースト用バッファとデリートバッファを分割できる



●マルチウィンドウで使う

複数のウィンドウで同一のテキスト、複数のテキストを扱うことができます。同一のテキストを複数のウィンドウで扱う場合、画面上のテキスト書き換えはアクティブウィンドウが変わったとき、ウィンドウの位置や大きさを切り換えたときなどに更新されます。

まず、コマンドウィンドウからアクティブウィンドウを指定しましょう。標準状態では0番のウィンドウがアクティブになっ

ていますので、ウィンドウ0をアクセスしたければそのまま、それ以外のウィンドウをアクセスしたければ、該当するウィンドウ番号(0~7)を入力してください。これによって任意のウィンドウを呼び出すことができます。エディットを開始するときはEコマンドを打ち込みます。まとめて、

1 E
のように入力してもかまいません。
エディット状態からアクティブウィンド

ウを切り換えるには、CTRL+!を使用します。画面の指示に従って切り換えるウィンドウ番号を入力してください。

このWINERではMW-1のような画面情報の保護/復帰というものは行わず、ウィンドウを下から順に書き直すことで画面を保っています。そのため、表示速度の遅い機種では少しイラつくこともあるかもしれません。そこで、下画面の不要なときは画面の書き換えを行わないというモードをつ

表1 コントロールキー一覧

コントロールキーの実行方法

[ESC]または[SHIFT]+[BREAK]を押してコントロールモードに入り、次に任意のコントロールキーを押すことで実行される。実行したら通常の入力モードに戻る。コントロールモードの状態は最下段に表示が出る。

カーソル移動キー

^ S	013H	文字左に移動	
←	01Dh		
^ D	004H	文字右に移動	
→	01Ch		
^ E	005H	文字上に移動	
↑	01EH		
^ X	018H	文字下に移動	
↓	01FH		
^ A	001H	単語左に移動	
^ F	006H	単語右に移動	

画面表示関係

^ W	017H	行下にスクロール	*
^ Z	01AH	行上にスクロール	*
^ R	012H	ページ下にスクロール	*
^ C	003H	ページ上にスクロール	*
^ J	00AH	画面を表示しなおす	*
^ T	013H	ステップ左にスクロール	*
^ U	014H	ステップ右にスクロール	*

タブプレージョン関係

^ I	009H	次のタブ位置までカーソルを移動する	
^ Q	011H	タブ位置の設定、解除を行う	

ウィンドウコントロール関係

^ !	021H	ダイレクトに指定のウィンドウにジャンプする	*
^ "	022H	現在使用中のウィンドウの大きさを最大にし、もう一度押すと元の大きさに戻る	
^ #	023H	ウィンドウの移動。カーソルがウィンドウの左上に移動しテンキー、カーソルキー、Sを中心としたキーでカーソルを動かし、上記以外のキーを押すと移動したウィンドウを表示する	
^ \$	024H	ウィンドウの大きさ指定。同上	

コピー関係

^ 0	030H	コピーバッファを表示する。スペースキーを押すたびにC H1→CH2→CH3の順で表示される	
^ 1	031H	コピーバッファ1の内容を出力する	
^ 2	032H	コピーバッファ2の内容を出力する	
^ 3	033H	コピーバッファ3の内容を出力する	
^ 4	034H	コピーバッファ1の内容を消去する	
^ 5	035H	コピーバッファ2の内容を消去する	
^ 6	036H	コピーバッファ3の内容を消去する	
^ 7	037H	カーソルの文字をコピーバッファ1に入れる	
^ 8	038H	カーソルの文字をコピーバッファ2に入れる	
^ 9	039H	カーソルの文字をコピーバッファ3に入れる	

デリート関係(削除した文字はデリートバッファに保存)

^ G	007H	カーソル上の文字を削除する	
^ B	002H	カーソルの左の文字を削除する	
^ V	016H	カーソル以後1行を削除する	
^ Y	019H	改行コードを含む1行を削除する	*

マクロ関係

^ ;	03BH	マクロ0実行	
^ :	03AH	マクロ1実行	
^ ,	02CH	マクロ2実行	
^ .	02EH	マクロ3実行	
^ /	02FH	マクロ4実行	
^ +	02BH	マクロ5実行	
^ *	02AH	マクロ6実行	
^ <	03CH	マクロ7実行	
^ >	03EH	マクロ8実行	
^ ?	03FH	マクロ9実行	

カット&ペースト関係

^ %	025H	カーソルの行にカット&ペースト用のマークをつける。マークがついているときはウィンドウの右上の行No.の表示部に*がつく	*
^ &	026H	マークした行からカーソルまでの行をバッファに入れテキストを削除する	*
^ ,	027H	マークした行からカーソルまでの行をバッファに入れテキストを削除しない	*
^ (028H	カーソルの行からバッファの内容をインサートする	*

行コネクト関係

^ N	00EH	カーソルの位置でその行を分割する	*
^ L	00CH	カーソルの行と次の行を1文字あけて連結しカーソルを連結部に移動する	*

デリートバッファ関係

^ P	010H	カーソルの位置からデリートバッファの内容を出力する	
^ K	00BH	デリートバッファの内容をクリアする	

その他

^ O	00FH	オーバーライトモードとインサートモードの切り換え	
^ SP	020H	コントロールモードキーON/OFFの切り換え	
^ H	008H	現在の行を変更前に戻す	
^ ESC	01BH	エディットモードからコマンドレベルに戻る(再設定不可)	*
^ M	00DH	改行する	
RET	00DH		

*印はコマンドウィンドウで使用不可

なお、ESCはコントロールモードに入るときの操作と同様の操作を表す

けてあります。これはコマンドウィンドウの上からPコマンドを実行するたび、モードが切り換わっていきます(標準状態では書き換えは行わない)。

●ファイルをロード/セーブする

ファイルのロード/セーブはコマンドウィンドウ上から行います。これらのコマンドは現在選択されているウィンドウに対して有効になりますから、Lコマンドで読み込んでください。ファイル名が省略されたら、不適当な場合はディレクトリが表示されますので、カーソルをロードしたいファイルのところまで運んでリターンキーを押してください。

WINERはマルチテキストですので、テキスト編集中にちょっとほかのテキストを参照したいといった程度のことならばいちいちファイルをロード/セーブすることはありません。

各ウィンドウからはCTRL+CTRLでコマンドウィンドウにジャンプできますから、エディットが終了した時点でコマンドウィンドウに移りSコマンドを使ってセーブし

表2 各コマンドの説明

n.....行No. 1~65534	fn.....ファイルネーム	t.....テキストエリア名 A~D
str.....文字列	().....省略できる	
E(n)	エディットモードに入る	
0~7	ウィンドウを選択する。続けてコマンドを入力できる	
/t	テキストエリアを選択する	
L(fn)	現在のテキストエリアにテキストをロードする ファイル名を省略するとディレクトリを表示して、その中からカーソルで選択する	
S(fn)	現在のテキストエリアをセーブする ファイル名を省略すると、テキストが一度ロードしたものであれば、ファイル名を表示してそのままセーブするかどうか聞いてくるので、Yesならば、リターンキーを押す。別のキーを押すか新規のファイルであればLコマンドと同じ	
Dn n	現在のテキストエリアの指定した範囲を削除する	
B	ラインNo.をトップにする。F,Cコマンドで使用する	
F(n)"str"	現在のテキストエリアで文字列を検索する。文字列をみつけると文字列の最初でカーソルキーが点滅する。そのときスペースキーを押すとエディットモードに入る	
C(/)(n)"str1" "str2"	現在のテキストエリアの"str1"を"str2"に置き換える /をつけると"str1"をみつければ文字列の最初でカーソルが点滅する。そのとき変換したかったらスペースキーを押す	
M	現在のテキストエリアの使用状況を表示する たとえば/A:5000H~8000H:3000 [2FFF]と表示されたらテキストエリアAは5000Hから8000Hまでの3000Hバイトあり、残り2FFFHバイトある	
M/t:adr	テキストエリアの開始アドレスを指定し使用状況を表示する	
N	現在のウィンドウの割り当てを表示する たとえば0/A:なら、ウィンドウ0にはテキストエリアAが割り当てられている	
Xt t	テキストエリア内の交換	
P	ウィンドウをプライオリティに合わせて表示するかどうかの切り換え	
%	タブデータを表示するかどうかの切り換え	
&	現在のテキストエリアのテキストを消去する	
R	&コマンドで消したテキストを復活する	
!	呼び出したシステムに戻る	

てください。Lコマンドで読み込んだものについてはファイル名を覚えていますのでいちいち指定する必要はありません。

●テキストをコピーする

コピー機能関係はCTRL+0~9の数字キーに割り振られています。もっとも基本的な使用法は、

- 1) コピーしたい文字列の先頭にカーソルをあわせる。
 - 2) CTRL+スペースでコントロールモードをロックする。
 - 3) 数字の7のキーを押してバッファに文字列を送る。
 - 4) 転送したい場所にカーソルをあわせ、数字の1のキーを押す。
 - 5) 4のキーでバッファの内容をクリアしておく。
- という手順になります。

この例ではバッファ1しか使っていませんが、テキストのコピーバッファには3種類があります。テンキーのある機種では縦一列にバッファ1, 2, 3が並んでいますのでわかりやすいでしょう。

より高度な使い方

以上がWINERの基本的な使い方ですが、設定を変えたり、専用ルーチンを組み込むことでさらに自分にあった使い方ができるようになります。

●スクロールを高速にしたい

WINERには専用のラインプリントルーチンを組み込むことができます(E-MATEのものは使えません)。今月は残念ながら各種機種用ラインプリントルーチンを掲載することはできませんでした。来月にご期待ください。

●複数のテキストを同時に扱いたい

WINERはマルチテキストに対応しています。扱えるテキストは4種類でA~Dの名前で識別されます。テキストの割り当てを行ってみましょう。0~3のウィンドウにA~Dのテキストを割り当てる場合、

0/A

1/B

2/C

3/D

のようにコマンドウィンドウから打ち込めばよいのです。テキストの割り当てを行わなければ、どのウィンドウもAのテキストをエディットすることになります。

●もっと大きなテキストを扱いたい

標準の状態ではマルチテキストモードですので、

A 5000H~9FFFH

B A000H~CFFFH

C D000H~E4FFH

D ~MEMAX

というテキストエリアの割り当てが行われています。もっと大きなテキストを扱いたいときには、これを変更してシングルテキストにすればよいのです。具体的にテキストAを大きくするためには、コマンドウィンドウから、

M/B:C000

M/C:.....

のようにしてテキストB以降の先頭アドレスを変えます。

テキストエリアを最大にしてもE-MATEより若干フリーエリアは狭くなりますが、これはいたしかたないでしょう。

●面倒なキー操作をまとめて行いたい

テキストDは特殊な用途に使えます。すなわち、この領域に書いたテキストはマクロテキストとみなされ、コントロールキーでバッファファイルのように自動実行することができるようになります。具体的な書式を示して


```

0000 1 ;-----
0000 2 ; WIMER Page 1
0000 3 ; < screen editor >
0000 4 ; Copyright in 1988 by 堀
0000 5 ;-----
0000 6 ;
0000 7 ;
0000 8 ;-----
0000 9 ; OFFSET makadr-program
0000 10 ; ORG program
0000 11 ;-----
0000 12 ;
0000 13 ; CALL COLD
0000 14 ; CALL HOT#1
0000 15 ; JP HOT#2
0000 16 ;-----
0000 17 ; ORG PAGE1
0000 18 ;-----
0000 19 ;
0000 20 ;
0000 21 ;
0000 22 COLD ;ゴールドスタート
0000 23 CALL TAREAI
0000 24 LD B,4;LD DE,txtrch+3
0000 25 COLD1 LD A,B;DEC A
0000 26 PUSH DE;PUSH BC
0000 27 CALL TEXTDAT
0000 28 POP BC;POP DE;JR C,COLD2
0000 29 LD A,(HL);LD (L),0;LD (DE),A
0000 30 COLD2 DEC DE;DJNZ COLD1
0000 31 RET
0000 32 ;
0000 33 HOT#1 ;ホットスタート 1
0000 34 LD HL,(txtrbf);XOR A;LD B,A ;text work clear !
0000 35 CALL #POKE;INC HL;DJNZ HOT#1+5
0000 36 ;
0000 37 HOT#11 XOR A;LD (windno),A ;op No.init
0000 38 ;
0000 39 LD HL,0;CALL #POKE ;cut & peast buff clear
0000 40 ;
0000 41 LD HL,(copybf)
0000 42 CALL #POKE;INC H ;copy buf clear !
0000 43 CALL #POKE;INC H;CALL #POKE
0000 44 ;
0000 45 LD HL,0;LD (delpnt),HL ;delite buf clear !
0000 46 ;
0000 47 CALL TEXTDAT ;text aria over check
0000 48 LD (txtrst),HL;LD (ntxtend),DE
0000 49 CALL ENDCR;RET NC
0000 50 LD HL,(txtrst+8);LD (txtrst+6),HL
0000 51 LD (txtrst+4),HL;LD (txtrst+2),HL
0000 52 RET
0000 53 ;
0000 54 HOT#2 ;ホットスタート 2
0000 55 LD (stack),SP
0000 56 ;
0000 57 XOR A;LD H,A;LD L,A ;Data etc. init
0000 58 LD (comlin),A;LD (contop),A
0000 59 LD (getlmode),HL;LD (insmode),HL
0000 60 LD (lnpchk),HL
0000 61 ;
0000 62 LD HL,(combff);LD DE,00H ;command window clear!
0000 63 LD A,(combss);LD B,A
0000 64 INC B;XOR A
0000 65 HOT#21 CALL #POKE;ADD HL,DE;DJNZ HOT#21
0000 66 ;
0000 67 CALL PRWINIT ;window prw init
0000 68 ;
0000 69 CALL SCRNSIZ;CALL SCRINIT,c
0000 70 ;
0000 71 DB 00H
0000 72 TO_COM DW 0
0000 73 ;
0000 74 ;
0000 75 WINDPOP ;ウィンドウデータセット &
0000 76 ; in (windno) / ウィンドウサイズチェック
0000 77 ; out nothing
0000 78 ; des AF,HL,DE,BC
0000 79 ;
0000 80 XOR A;LD (windaxf),A ; window position
0000 81 LD A,(windno) ; & size set
0000 82 IF A>8 THEN XOR A
0000 83 LD (windno),A
0000 84 ADD A,A;ADD A,A;LD HL,windata
0000 85 ADD A,L;LD L,A
0000 86 LD DE,xstart;LD BC,4;LDIR
0000 87 LD A,(windno)
0000 88 ;
0000 89 LD L,A;ADD A,A;ADD A,L ; text No.
0000 90 LD HL,(txtrbf);ADD A,L ; & line No. set
0000 91 LD L,A;IF C THEN INC H
0000 92 EX DE,HL;LD HL,nowtxt
0000 93 LD BC,3;CALL #PEEK0
0000 94 ;
0000 95 LD A,(nowtx) ; if unused text
0000 96 CALL TEXTDAT ; then command level
0000 97 IF C THEN CALL #RELL;JP TO_COM-1
0000 98 ;
0000 99 LD (ntxtst),HL ; text area data set
0000 100 LD (ntxtend),DE ;
0000 101 ;-----
0000 102 WINDCHK ;ウィンドウサイズチェック
0000 103 ; in (ysize),(ysize),(xstart),(ystart)
0000 104 ; out (ysize),(ysize),(xstart),(ystart)
0000 105 ; des AF,HL,DE,BC
0000 106 ;
0000 107 LD HL,(xsize);LD DE,(xstart)
0000 108 WINDCHK0 LD BC,(scrnsiz)
0000 109 LD L,L;IF A<16 THEN LD L,16
0000 110 IF B=0 THEN INC H
0000 111 IF E=0 THEN INC E
0000 112 IF D=0 THEN INC D
0000 113 WINDCHK1 LD A,E;ADD A,L
0000 114 IF A<C JR WINDCHK2
0000 115 DEC E;JR NZ,WINDCHK1
0000 116 INC E
0000 117 WINDCHK2 LD A,E;ADD A,L
0000 118 IF A<C THEN DEC L;JR WINDCHK2
0000 119 WINDCHK3 LD A,D;ADD A,H
0000 120 IF A<B JR WINDCHK4
0000 121 DEC D;JR NZ,WINDCHK3
0000 122 INC D
0000 123 WINDCHK4 LD A,D;ADD A,H
0000 124 IF A>B THEN DEC H;JR WINDCHK4
0000 125 LD (xsize),HL;LD (xstart),DE
0000 126 RET
0000 127 ;-----
0000 128 WINDPUSH ;ウィンドウデータ処理
0000 129 ; in (windno)
0000 130 ; out nothing
0000 131 ; des AF,HL,DE,BC
0000 132 ;
0000 133 LD A,(windno)
0000 134 ADD A,A;ADD A,A;LD DE,windata
0000 135 ADD A,E;LD E,A
0000 136 LD HL,xstart;LD BC,4;LDIR
0000 137 ;-----

```

```

332C 137 ;*****
332C 138 TXTPUSH ;テキストデータ 退避
332C 139 ; in (windno)
332C 140 ; out nothing
332C 141 ; des AF,HL,DE,BC
332C 142 ;
332C 143 LD A,(windno)
332C 144 LD L,A;ADD A,A;ADD A,L
332C 145 LD HL,(txtrbf);ADD A,L
332C 146 LD L,A;IF C THEN INC H
332C 147 LD DE,nowtxt;LD BC,3
332C 148 EX DE,HL;JP #POKE0
332C 149 ;-----
332C 150 SCRNSIZ ;スクリーンサイズ セット
332C 151 ; in nothing
332C 152 ; out (scrnsiz)
332C 153 ; des AF
332C 154 ;
332C 155 LD A,(WIDTH);LD (scrnsiz),A
332C 156 LD A,(MAXLIN);DEC A;LD (scrnsiz+1),A
332C 157 RET
332C 158 ;-----
332C 159 SCRINIT,c
332C 160 ;画面を消してスクリーン初期化
332C 161 ; des AF,HL,DE,BC
332C 162 ;
332C 163 LD A,0;CALL #PRINT ;cls
332C 164 LD A,(WIDTH);LD HL,24
332C 165 IF A<80 THEN LD L,1 ;title print
332C 166 CALL #00;LD DE,ttxt;CALL #MSX
332C 167 ;
332C 168 LD A,(wprsw);IF A=0 JR SCRINIT
332C 169 CALL PRWSET;LD DE,winprw
332C 170 ; window display
332C 171 LD A,(DE);INC A;RET Z ; by prw
332C 172 PUSH DE
332C 173 DEC A;LD (windno),A
332C 174 CALL SCRINIT
332C 175 POP DE;INC DE
332C 176 JR SCRINIT,c1
332C 177 ;-----
332C 178 SCRINIT ;スクリーン初期化 a window display
332C 179 ; des AF,HL,DE,BC
332C 180 ;
332C 181 CALL WINDPOP;CALL LINSET
332C 182 CALL PRWAT;XOR A
332C 183 LD (l_offs),A;LD (pointer),A
332C 184 ;-----
332C 185 WITXPT ;ウィンドウ表示してテキスト表示
332C 186 ; des AF,HL,DE,BC
332C 187 ;
332C 188 LD HL,(xstart);LD BC,(ysize)
332C 189 CALL OVINDO;CALL PWINDO
332C 190 CALL PCURDAT;CALL PLINDAT
332C 191 ;-----
332C 192 TXTPRT ;テキスト表示
332C 193 ; des AF,HL,DE,BC
332C 194 ;
332C 195 CALL TAREAI
332C 196 LD A,(xsize);LD B,A
332C 197 LD DE,(dtopadr);LD HL,L;cury
332C 198 TXTPRT1 LD A,(DE);IF A=0 JR TXTPRT2
332C 199 CALL LPRINT;CALL NXTLIN
332C 200 INC (HL);DJNZ TXTPRT1
332C 201 RET
332C 202 TXTPRT2 LD A,(H);LD (DE),A
332C 203 TXTPRT3 CALL LPRINT;INC (HL)
332C 204 DJNZ TXTPRT3
332C 205 XOR A;LD (DE),A
332C 206 RET
332C 207 ;-----
332C 208 PRWSET ;ウィンドウ プライオリティ セット
332C 209 ; in (windno)
332C 210 ; out (winprw)
332C 211 ; des AF,HL,DE,BC
332C 212 ;
332C 213 LD A,(windno);LD E,A
332C 214 LD BC,00FFH;LD HL,winprw
332C 215 PRWSET1 LD A,E
332C 216 IF A=(HL) JR PRWSET2
332C 217 LD A,C
332C 218 IF A=(HL) JR PRWSET3
332C 219 INC HL;DJNZ PRWSET1
332C 220 JP TO_COM-1
332C 221 PRWSET2 INC HL;LD A,(HL);DEC HL
332C 222 IF A<E JR PRWSET4
332C 223 PRWSET3 LD (HL),E;RET
332C 224 PRWSET4 LD (HL),A;INC HL
332C 225 JR PRWSET2
332C 226 ;-----
332C 227 PRWINIT ;ウィンドウ プライオリティ 初期化
332C 228 ; in nothing
332C 229 ; out nothing
332C 230 ; des AF,HL,DE,BC
332C 231 ;
332C 232 LD HL,winprw+1;LD DE,HL;INC DE
332C 233 LD BC,7;LD (HL),0FFH;LDIR
332C 234 LD A,(windno);LD (winprw),A
332C 235 RET
332C 236 ;-----
332C 237 TAREAI ;テキストエリア初期化
332C 238 ; (MEMAX)にあわせて テキストエリアを調整する
332C 239 ; in nothing
332C 240 ; out text area data work
332C 241 ; des HL,DE,BC,IX
332C 242 ;
332C 243 LD HL,(MEMAX);LD (txtrst+8),HL
332C 244 LD B,4;LD IX,txtrst+6
332C 245 TAREAI1 LD E,(IX+0);LD D,(IX+1)
332C 246 LD L,(IX+2);LD H,(IX+3);text clear !
332C 247 SUB HL,DE;JR NC,TAREAI2 ; & PUSH Text top chr
332C 248 ADD HL,DE;LD (IX+0),L;LD (IX+1),H
332C 249 TAREAI2 DEC IX;DEC IX;DJNZ TAREAI1
332C 250 RET
332C 251 ;-----
332C 252 LINSET ;行No.にあわせてテキスト表示データをセット
332C 253 ; in (lineno)
332C 254 ; out (lineadr),(dtopno),(dtopadr)
332C 255 ; des AF,HL,DE,BC
332C 256 ;
332C 257 LD HL,(lineno);CALL LINADR
332C 258 LD (lineadr),HL;LD (lineno),BC
332C 259 EX DE,HL;LD HL,BC
332C 260 LD A,(ysize);SRL A;LD C,A;LD B,A
332C 261 INC B;JR LINSET+3
332C 262 LINSET2 CALL DINTLIN;DJNZ LINSET2
332C 263 SUB HL,BC;IF C THEN LD HL,0
332C 264 ;
332C 265 LD (dtopno),HL;LD (ntxtst)
332C 266 SUB HL,DE;IF NC THEN LD DE,(ntxtst)
332C 267 ;
332C 268 LD (dtopadr),DE;RET
332C 269 ;-----
332C 270 ; 1 行先にスキップ
332C 271 ; in DE=ASCII address
332C 272 ; out DE=ASCII address
332C 273 ; des nothing / flog Z=END
332C 274 ;
332C 275 LD A,(DE);IF A=0 RET
332C 276 INC DE;IF A<00H JR NXTLIN

```


相模原市	文教堂橋本店	0427-74-5581
〃	文教堂星ヶ丘店	0427-58-6121
津久井郡	文教堂城山店	0427-82-9278
〈東京〉		
千代田区	三省堂書店神田本店	03-233-3312
〃	書泉グランデ	03-295-0011
〃	東京堂書店	03-291-5181
〃	旭屋書店水道橋店	03-294-3781
〃	丸善お茶の水店	03-295-5581
〃	蔵翠堂	03-291-1363
〃	いずみ神田南口店	03-254-8521
〃	明正堂秋葉原店	03-257-0758
中央区	八重洲ブックセンター	03-281-1811
〃	日本橋丸善	03-272-7211
〃	旭屋書店銀座店	03-573-4936
港区	書原新橋店	03-591-8738
〃	雄峰堂 N 店	03-503-6586
〃	虎ノ門書房本店	03-502-3461
〃	虎ノ門書房田町店	03-454-2571
品川区	芳林堂大井町店	03-474-4946
〃	明屋書店五反田店	03-492-3881
渋谷区	紀伊國屋書店渋谷店	03-463-3241
〃	旭屋書店渋谷店	03-476-3971
〃	三省堂書店渋谷店	03-407-4545
〃	大盛堂書店	03-463-0511
〃	紀伊國屋書店笹塚店	03-485-0131
新宿区	紀伊國屋書店本店	03-354-0131
〃	三省堂書店新宿西口店	03-343-4871
〃	福家書店センタービル店	03-345-1128
〃	福家書店野村ビル店	03-342-0296
〃	新星堂 N S ビル店	03-344-2055
〃	西武新宿ブックセンター	03-208-0380
〃	芳林堂高田馬場店	03-208-0241
〃	未来堂	03-200-9185
豊島区	旭屋書店池袋店	03-986-0311
〃	芳林堂池袋店	03-984-1101
〃	リプロ池袋店	03-981-0111
〃	三省堂書店池袋店	03-987-0511
〃	新栄堂本店	03-984-2345
〃	新栄堂アルパ店	03-988-0181
台東区	明正堂中通り店	03-831-0191
墨田区	リプロ錦町店	03-846-0111
〃	ブックストア・談	03-635-1841
江東区	新栄堂電戸駅ビル店	03-638-2345
江戸川区	文教堂西葛西店	03-689-3621
大田区	アクトブックサンカマタ店	03-735-1551
〃	竜文堂大森駅ビル店	03-775-3851
中野区	明屋書店東京本社	03-387-8451
杉並区	ブックセンター荻窪	03-393-5571
〃	書原杉並店	03-313-4778
武蔵野市	紀伊國屋書店吉祥寺東急店	0422-21-5543
〃	弘栄吉祥寺店	0422-22-1031
〃	バルコブックセンター吉祥寺	0422-21-8122
調布市	真光書店	0424-87-8222
府中市	啓文堂	0423-66-3151
三鷹市	三省堂書店三鷹店	0422-48-4545

展示図書一覧

MS-DOSいたれりつくせり本 ●1800円
 プレイMS-DOS ●1900円
 UNIX System V
 プログラマ・ガイド ●12000円
 UNIX System V
 ユーザ・ガイド ●9800円
 C言語の活用理解 ●2000円
 C言語の基礎知識 ●2500円
 C言語の応用50例 ●2300円
 Cプリプロセッサ・パワー ●2200円
 Play the C 上巻 ●1500円
 Play the C 下巻 ●1500円
 8086アセンブリ言語 ●2800円
 8086マクロプログラミング ●2600円
 ビギニングMUMPS ●2600円
 マシン語マジックブックII ●2500円
 マシン語プログラミング
 テクニック ●2000円
 BASICによるプログラミング
 スタイルブック ●1800円

ソーティング・ノート ●1900円
 BASICプログラム
 ジェネレータ集 ●2800円
 98/88スモールビジネス
 プログラム集 ●2500円
 88デスクアクセサリ集 ●2000円
 IDOS活用ハンドブック ●2700円
 DISK CHARGE追補版 ●1800円
 フロッピーディスク
 フル活用ガイド ●2300円
 PC工作入門 ●1800円
 試験に出るX1 ●2800円
 X1テクニカルマスター ●2500円
 X1システム研究室 ●2500円
 新松ガイド ●2000円
 一太郎Ver.3ガイド ●2500円
 新一太郎ガイド ●2300円
 一太郎ガイド ●2000円
 桐Ver.2ガイド ●2500円
 花子応用ガイド ●2500円

Lotus 1-2-3ガイド ●2400円
 RDBファラオガイド ●2900円
 ビジュアルラーニングRDB ●2500円
 アセンブラCASL入門 ●2000円
 ハードウェア徹底マスター ●2500円
 FORTRAN徹底マスター ●2800円
 特種情報処理試験
 総整理と徹底対策 ●2300円
 情報処理の基礎知識 ●1600円
 ワープロ文書F・O・P ●1200円
 新聞記事ハイテク切抜き法 ●1200円
 バイト&ワードの風について ●1800円
 ワープロ考現学 ●1200円
 電子ゲームの「快樂」 ●1200円
 ムーグ・ノイマン・バッハ ●1300円
 RPG幻想事典 ●1500円
 新明解ナム語事典 ●5000円
 保存版GS倶楽部 ●1900円

三 鷹 市 東西書房 0422-46-0275
 小金井市 文教堂小金井店 0423-86-0161
 国分寺市 三成堂国分寺店 0423-25-3211
 国立市 東西書店 0425-75-5061
 小平市 文教堂小平店 0423-43-9229
 東村山市 文教堂東村山店 0423-96-1115
 立川市 オリオン書房ウィル店 0425-27-2311
 八王子市 くまがわ書店本店 0426-25-1201
 町田市 有隣堂町田店 0427-23-3018
 // 久美堂本店 0427-25-1330
 // 久美堂小田急店 0427-27-1111
 // 久美堂東急ハズ店 0427-28-2772
 // 文教堂鶴川店 0427-35-4117
 // 文教堂小川店 0427-96-1781
 多摩市 くまがわ書店桜ヶ丘店 0423-31-2531
 福生市 文教堂福生店 0425-53-7708
 <信越・北陸>
 長野市 平安堂長野店 0262-26-4545
 // 長谷川書店 0262-26-2122
 上田市 平安堂上田店 0268-22-4545
 松本市 ブックスロクサン 0263-35-5555
 // 改造社松本駅ビル店 0263-36-3777
 飯田市 平安堂飯田店 0265-24-4545
 岡谷市 笠原書店 0266-23-5070
 諏訪郡 平安堂下諏訪店 0266-28-1111
 新潟市 紀伊國屋書店新潟店 025-241-5281
 // 萬松堂 025-229-2221
 // 北光社 025-228-2321
 長岡市 覚醒書店 0258-32-1139
 // ブックセンター長岡 0258-36-1360
 // 長岡技大長峰文化 0258-46-6437
 富山市 瀬川書店 0764-24-4566
 // 清明堂 0764-24-4166
 // BOOKSなかだ豊田店 0764-32-1353
 // 文教堂本郷店 0764-22-0552
 // 文教堂赤江店 0764-33-0321
 高岡市 文苑堂 0766-21-0333
 // 文苑堂横田店 0766-21-0431
 金沢市 うつのみや片町店 0762-21-6136
 // 書林香林坊本店 0762-20-5011
 野々市町 玉様の本本店 0762-46-5325
 福井市 勝木書店 0776-24-0428
 // 品川書店新田塚店 0776-24-1112
 <東海>
 静岡市 静岡谷島屋呉服町本店 0542-54-1301
 // 江崎書店 0542-54-4481
 // 吉見書店 0542-52-0157
 // 戸田書店SBS店 0542-81-5733
 // 戸田書店曲金店 0542-81-5899
 沼津市 吉野屋 0559-23-5676
 // マルサン書店宝塚店 0559-63-0350
 富士市 戸田書店富士店 0545-51-5121
 清水市 戸田書店本店 0543-65-2345
 浜松市 浜松谷島屋連尺本店 0534-53-9121
 名古屋 三省堂書店名古屋店 052-562-0077
 // 星野書店近鉄ビル店 052-581-4796

名古屋 丸善ブックメイソントラルパーク 052-971-1231
 // 日進堂上前津店 052-263-0550
 // 三洋堂バココンショップΣ 052-251-8334
 // 三洋堂いりなか本店 052-832-8202
 // ちくさ正文館本店 052-741-1137
 // 白樺書房西店 052-774-7223
 豊橋市 精文館 0532-54-2345
 岡崎市 ブックス鎌倉 0564-54-1822
 豊田市 三洋堂梅坪店 0565-35-2334
 刈谷市 三洋堂刈谷店 0566-24-1134
 春日井市 三洋堂勝川店 0568-32-7806
 岐阜市 自由書房 0582-65-4301
 大垣市 大洞堂ブックス258 0584-81-2553
 // 大洞堂岐阜大バイパス店 0584-74-7766
 一宮市 三洋堂一宮店 0586-77-5734
 可児市 三洋堂可児店 0574-63-2334
 多治見市 三洋堂多治見店 0572-24-0340
 津市 別所書店11ビル店 0592-24-1014
 四日市市 文化センター白揚 0593-51-0711
 鈴鹿市 シェトワ白揚スズカ 0593-82-5221
 <近畿>
 京都市 駿々堂京宝店 075-223-1003
 // アバンティ・ブックセンター 075-682-5031
 // オーム社書店河原町店 075-221-0280
 // ジュンク堂京都店 075-252-0101
 奈良市 駿々堂大丸店 0742-26-6241
 大阪市 旭屋書店本店 06-313-1191
 // 紀伊國屋書店梅田店 06-372-5821
 // オーム社書店大阪店 06-345-0641
 // 金文堂朝日ビル店 06-353-3209
 // 駿々堂心斎橋店 06-251-0881
 // 旭屋書店ナンバ店 06-644-2551
 // ナンバブックセンター 06-644-5501
 // 旭屋書店アペノ店 06-631-6051
 // ユーゴー書店 06-623-2341
 // 河村書店 06-951-2968
 枚方市 水嶋書房京阪デパート店 0720-51-3432
 高槻市 コーベックス西武高槻店 0726-83-1766
 東大阪市 ヒバリヤ書店本社 06-722-1121
 神戸市 ジュンク堂センター街店 078-392-1001
 // ジュンク堂サンパル店 078-252-0777
 // 海文堂書店 078-331-6501
 // 日東館書林 078-391-8701
 姫路市 新興書房 0792-85-3344
 // 誠心堂書店 0792-81-2055
 和歌山市 宮井平安堂 0734-31-1331
 // 帯伊書店 0734-22-0441
 <中国>
 岡山市 紀伊國屋書店岡山店 0862-32-3411
 // 丸善岡山支店 0862-31-2261
 津山市 津山ブックセンター 08682-6-4047
 広島市 紀伊國屋書店広島店 0862-225-5121
 // 丸善広島支店 082-247-2251
 // 金正堂 082-248-3715
 // 積善館 082-248-3151
 尾道市 啓文社尾道店 0848-37-5151

福山市 啓文社福山店 0849-22-3111
 // ブックシティ啓文社 0849-25-0050
 福山市 啓文社コア 0849-41-0909
 山口市 五部部誠文堂 0839-24-6630
 // 文栄堂 0839-22-5611
 宇部市 京屋書店 0836-31-2323
 // 末広書店 0836-31-0086
 防府市 誠文堂国術店 0835-25-1988
 光市 三文字屋 0833-71-0251
 島取市 富士書店 0857-23-7271
 松江市 国山書店 0852-21-4167
 徳島市 小山助学館本店 0886-54-2135
 // 小山助学館東口店 0886-25-1380
 // 森住丸善 0886-23-3228
 高松市 宮脇書店本店 0878-51-3733
 丸亀市 宮脇書店丸亀店 0877-22-5533
 松山市 紀伊國屋書店松山店 0899-32-0005
 // 明屋書店本店 0899-41-4141
 // 明屋書店大街道店 0899-41-4242
 // 丸三書店 0899-31-8501
 新居浜市 明屋星原店 0897-44-4000
 宇和島市 明屋宇和島店 0895-23-1118
 高知市 金高堂 0888-22-0161
 <九州・沖縄>
 福岡市 紀伊國屋書店福岡店 092-721-7755
 // リーふる天神 092-713-1001
 // 福岡金文堂 092-741-2106
 // 積文館新天町店 092-781-2991
 // 金文堂朝日ビル店 092-431-1094
 北九州市 ナガリ書店 093-521-1044
 // 金栄堂 093-531-3685
 // 旭屋書店北九州店 093-631-6421
 // 井筒屋ブックセンター 093-641-0131
 // カルバーク平野 093-661-7988
 // 白石書店本城店 093-601-2200
 久留米市 エマックスたがみ 0942-33-1841
 飯塚市 BOOKリード 0948-25-7266
 大分市 バルコブックセンター大分店 0975-35-0643
 // 本町兎屋堂 0975-33-0231
 別府市 明林堂 0977-23-0936
 宮崎市 田中書店中央店 0985-24-5111
 // 寿屋宮崎店 0985-27-4111
 佐賀市 金華堂北バイパス店 0952-32-1965
 // 横文館デイトス店 0952-23-7155
 長崎市 メトロ書店 0958-21-5453
 // 好文堂 0958-23-7171
 佐世保市 金明堂 0956-22-4214
 熊本市 紀伊國屋書店熊本店 0963-22-5531
 // BOOKSまるぶん 0963-52-5665
 // 長崎書店 0963-53-0555
 人吉市 明屋人吉店 0962-22-5486
 鹿児島市 春苑堂ブックプラザ 0992-25-3200
 // ブックスみすみ 0992-57-1011
 那覇市 球陽堂書房ビル店 0988-63-3752
 // 文教図書 0988-62-1201



Q X1とMZ-700でS-OSの動作スピードがかなり(クロックの差以上の割合で)違うような気がするのですが、MZなどのS-OSもX1のハードにあわせるようなかたちで作られているのか、単にX1のハードが速いのか教えてください。

東京都 井上 英治



A ちょっと面白い質問なので取り上げてみました。確かにX1のS-OSは比較的速く、特にゲームにおいては圧倒的な速度を誇ります。しかし、S-OSはX1にあわせて作られているわけではありません。各機種ごとに最適な処理が行われているはず。かといって、X1のハードが速いといってしまうのも語弊があります。「S-OSの実行に有利なハード構成をしている」程度の表現で抑えておきましょう。

X1が他機種と比べて特に速いのはキー入力です。多くの機種ではキースキャンをCPUが自ら行っているのに対して、X1ではサブCPUがキースキャンを行い、入力があれば割り込みをかけます。このような仕組みですので、リアルタイムキー入力はほかのマシンとは比べものにならないほど速くなっています。この差はいくつか発表されているシューティングゲームで特に目立つことになります。クロックの差を除けば、X1とMZ-700の速度の違いは、ほとんど、キー入力部分での差だと思われます。

また、MZ-700には当てはまりませんが、多くの機種ではVRAMをバンクメモリ上に置いていますので、文字の表示を行うためには、バンク切り換えをしなければなりません。X1ではVRAMはI/O空間に置かれていますので、このようなオーバーヘッドなしに文字の表示を行うことができます。今月発表されました「WINER」では画面表示を高速化するために、S-OSを介さないでテキストVRAMをアクセスするルーチンが各機種用に用意されますが、X1だけは専用ルーチンを使わなくても、そこそこの速度で動作するそうです。

勘違いされると困るので、つけ加えてお

きますと、一般にメモリに対するアクセスのほうがI/Oへのアクセスに比べて高速であり、その意味ではX1のようにI/O空間にVRAMを置いているマシンは絶対的な速度の点では不利です。たとえば、画面の全消去のような連続的なVRAMアクセスを行う際には、MZなどでも「バンクを切り換える必要」にしますので、X1よりも数段速く画面を消すことができます。

結局、それぞれの方式に一長一短があるということで、一概にX1のハードが速いとはいえないということなのです。



Q X68000ユーザーです。AD PCMについてですが、一度に複数のデータを記憶させて、それを使い分けるにはどうすればいいのでしょうか。また、スペースハリアーのような3Dのスクロールはどうすればいいのでしょうか。PCMについては完璧に答えてください。

あとは気が向いたらいいです。BASICまたはアセンブラのリストつきで教えてください。

石川県 阿部 貴秀



A ひとつ目の質問は簡単です。ご希望どおりBASICのリストつきで解説しましょう。このプログラムはAD PCM1というファイルとAD PCM2という2つのファイルをそれぞれBUFF1、BUFF2で表される配列に読み込んでおいて、キー入力を待ち、スペースキーが押されたらADPCM1を、それ以外のキーならAD PCM2を鳴らします。気をつけなければならないのは10行で宣言している配列の大きさを読み込むファイルの大きさに比べて十分大きく確保しておくことと、50行、80行で読み込むバイト数と140行、160行で実際に鳴らすバイト数を一致させる(後者が小さい分には可)ことです。難しいところはないと思いますので、あとはリストならびに今月のX68000BASIC入門を参考にしてください。

2番目の質問ですが、文面から察しますに、まだ阿部さんが踏み込んではない領域ではないかと思えます。ご自分である程度試してみて、「ここまでではできたのだが、

あと一步のところで行き詰まってしまった」というのであれば喜んでお答えするところですが、「試そうにもどこから手をつけていいのかわからない」のであれば、まだまだ質問するレベルには達していないということをご理解ください。

と文句をいいつつ、少し気が向いたので、簡単に解答しておきます。スペースハリアーの作り方です。まず、地面のスクロールですが、何色かのパレットコードで縞模様を描いておき、パレットを切り換えることで、それらしく見せることができます。たとえば、1~3のパレットコードで、

```
11111111111111111111111111111111
22222222222222222222222222222222
33333333333333333333333333333333
11111111111111111111111111111111
22222222222222222222222222222222
```

のような横縞を描いておいて、最初はパレットコード1と2が白、3が黒になるようにパレットを設定しておくとしします。ここで、次の瞬間に2と3が白、1が黒になるようにパレットを切り換え、さらにその次の瞬間には3と1を白、2を黒に変更するといった処理を繰り返せば、縞模様が動いているように見えるでしょう。3Dにしたければ、一定の割合で、遠くは縞模様の間隔を狭く、近くは広くすればそれっぽく見えるようになります。

また、スペースハリアーのようにキャラクターの移動に伴って地平線を上下させなければ、X68000ならではのハードウェアスクロールで画面全体を上下に動かさばよいの

リスト1

```
10 dim char buff1(1023),buff2(3839)
20 int fp
30 str s
40 fp=fopen("adpcm1","r")
50 fread(buff1,1024,fp)
60 fclose(fp)
70 fp=fopen("adpcm2","r")
80 fread(buff2,3840,fp)
90 fclose(fp)
100 while 1
110   s=inkey$(0)
120   if s="" then continue
130   if s=" " then {
140     a_play(buff1,4,3,1024)
150   } else {
160     a_play(buff2,4,3,3840)
170   }
180   while inkey$(0)<>"":endwhile
190 endwhile
```

です。パレットの切り換えと画面のハードウェアスクロールは非常に高速ですので、単にスクロールさせるだけのプログラムであれば、X-BASICで書いても速すぎるほどのものができます。

さて、たぶん、地面だけではなくキャラクタにも遠近をつけたいのでしょう。これも理屈は単純で、遠くのもののほど小さく、近くのもののほど大きくなるようにキャラクタを描くだけのことです。ひとつのキャラクタにつき、大きさを変えたいくつものパターンを用意して使い分けることになります。また、画面にキャラクタが複数存在するときには、重ね合わせが自然になるように遠くのものから順に描くようにします。

以上の処理はBASICでも書くことは可能です。もちろん、速度が非常に遅くなるのは目に見えていますし、仮にコンパイルしたとしてもスペースハリアーの域には到底及ばないでしょうが、アルゴリズムの確認の意味で、一度試してみるとよいでしょう。そこまでできれば、あとはマシン語で書き直し、ギンギンに最適化して、チラつきをなくす工夫、速度を一定にする工夫、デー

タ量を減らす工夫などを加えれば、「あつという間」にスペースハリアーができあがります。(村田 敏幸)



よくX1用のゲームソフトなどでPSGで音声を出しているものがあります。これはどうしたらで

きるのですか。 神奈川県 岡本 浩



これはけっこう昔から行われている方法なのですが、最近のゲームソフトでよく使われている

せいか、質問が多いのでお答えしましょう。いうまでもなくコンピュータはデジタルで動いているものですから、もともとアナログなものである音声をコンピュータから発生させるためには、アナログ(音声)→デジタル(コンピュータ)→アナログ(音源)という手順をふむことになります。

要するにコンピュータから音声を出すためにはAD(アナログ/デジタル)コンバータと、DA(デジタル/アナログ)コンバータが必要になるわけです。パソコンでもっとも簡単にこれを実現させるためには、ADコンバータとしてデータレコーダを、DAコンバータとしてPSGなどを用いるのがよい

でしょう。すなわち、音楽の入ったテープを入れ、カセットからの入力(そのときの音量が規定値よりも低い)だったらPSGをオフ、入力が1だったらPSGをオンにしてやるのです。

これをX1用のプログラムにしてみたのがリスト2です。リスト2では入力されたテープの情報をそのままPSGへと流していますが、間にメモリをはさめば(テープ→メモリ→PSGとしてやる)、自由に録音、再生ができることになります。

しかし、データレコーダというものは信頼性を上げるためハイパスフィルタを使って記録帯域を狭くしているものもあり、さらに0/1の1ビットでしかデータを扱わないので、音質は非常に悪いといえます。

音質を求めるためには、よりちゃんとしたADコンバータを用意し、それをうまくPSGで再生してやることでしょう。『Oh!FM』誌で採用されているHG-PLAY文では4ビットのADコンバータからサンプリングした音をPSGの0~15の音量に割り当ててサンプリングドラムなどを実現しています。また、ADコンバータ、DAコンバータともに専用のハードにしたものがPCM音源というわけです。(華門 真人)

リスト2

```

0000
0000
0000
0000
0000
0000
0000
0000
0000 AF
0001 67
0002 CD 35 D0
0003 3C
0004 CD 35 D0
0005 3E 07
0006 26 3E
0007 CD 35 D0
0008
0009 01 01 1A
0010 3E 02
0011 CD EC 0D
0012
0013
0014 CD 4A 00
0015 28 13
0016 ED 78
0017 E6 02
0018 26 08
0019 C2 28 D0
0020 26 08
0021
0022 3E 08
0023 CD 35 D0
0024 C3 18 D0
0025
0026 3E 01
0027 C3 EC 0D
0028
0029
0030
0031 C5
0032 01 00 1C
0033 ED 79
0034 05
0035 ED 61
0036 C1
0037 C9

1 ;-----
2 ; Voice by PSG
3 ; for X1 CZ-8FB01(CB01)
4 ;-----
5
6 ORG 0D000H
7
8 CMTCOM EQU 00DECH
9 BRKCHK EQU 0004AH
10
11 PORT2B EQU 01A01H
12 PSGADR EQU 01C00H
13
14 XOR A ;Init Ch.a
15 LD H,A
16 CALL PSG
17 INC A
18 CALL PSG
19 LD A,7
20 LD H,03EH ;Ch.a ON
21 CALL PSG
22
23 LD BC,PORT2B
24 LD A,002H ;CMT play
25 CALL CMTCOM
26
27 CMTLOP
28 CALL BRKCHK
29 JR Z,JOBEND ;Break-> End
30 IN A,(C) ;CMT data
31 AND 002H
32 LD H,000H ;Volume 8
33 JP NZ,LOOP1
34 LD H,000H ;Volume 0
35 LOOP1
36 LD A,000H
37 CALL PSG
38 JP CMTLOP
39
40 JOBEND
41 LD A,001H ;CMT stop
42 JP CMTCOM
43
44 PSG
45 PUSH BC
46 LD BC,PSGADR
47 OUT (C),A ;set reg.
48 DEC B
49 OUT (C),H ;set data
50 POP BC
51 RET

```

質問にお答えします

日ごろ疑問に思っていること、どんなことでも結構です。どんどんお便りください。難問、奇問、編集室が総力を上げてお答えいたします。ただし、お寄せいただいているものの中には、マニュアルを読めばすぐに回答が得られるようなものも多々あります。最低限、マニュアルは熟読しておきましょう。質問はなるべく具体的に機種名、システム構成、必要な図も入れてこと細かに書いてください。また、返信用切手同封の質問をよく受けますが、原則として、質問には本誌上でお答えすることになっていきますのでご了承ください。なお、質問の内容について、直接問い合わせることもありますので、電話番号も明記してくださいね。宛先：〒102 東京都千代田区

九段南2-3-26井関ビル
 (株)日本ソフトバンク出版部
 「Oh!X質問箱」係

FILES Oh!X

このインデックスは、タイトル、注記——筆者名、誌名、月号、ページで構成されています。マイコンショウ、ビジネスショウで発表された新製品のニュースがにぎやかですね。

一般

▶マイコンショウ'88 第66回ビジネスショウ

平和島で開催されたマイコンショウと晴海のビジネスショウの主な見せ場を紹介。AX386やOS-9/X68000も写真入りで紹介されている。——編集部, 1/0, 7月号, 170-173pp.

▶NEW MACHINE

シャープより発表された80386搭載マシン, AX386の仕様や同梱ソフトについての解説。——編集部, 1/0, 7月号, 174p.

▶New Products

シャープから発売になったノートワープロ WV-500やビジネスファックス FO-420など OA 機器 5 種を紹介する。——編集部, 1/0, 7月号, 297p.

▶ ASCII EXPRESS シャープと三菱電機が並列処理が可能なデータ駆動型マイクロプロセッサを共同開発

シャープと三菱電機が発表したデータ駆動型マイクロプロセッサについて。——編集部, ASCII, 7月号, 145p.

▶ ASCII EXPRESS シャープ, 電子システム手帳用の IC カードを発売

シャープの電子システム手帳 PA-7000 用 IC カード「シティガイド東京編カード」(PA-IC8)について。——編集部, ASCII, 7月号, 148p.

▶ ASCII EXPRESS シャープが Bware シリーズに A4 サイズの多機能日本語ワープロを投入

シャープから新しく発売される日本語ワープロ WV-500 の機能, 価格についての紹介。——編集部, ASCII, 7月号, 151p.

▶ASCII EXPRESS 第66回ビジネスショウ

5月18日から4日間にわたって国際見本市でビジネスショウが開催された。そこで出品された新製品や参考出品についての紹介。——編集部, ASCII, 7月号, 154p.

▶最新機種レポート'88 32bit やラップトップも登場した AX

シャープの新製品 AX386 など各社から発表された AX マシンが紹介されている。——編集部, ASCII, 7月号, 169-172pp.

▶キミにも同人誌ソフトが作れるんだよ

初心者からマシン語がわかる人までだれにでもソフトが作れる, という短期集中連載。今回はゲームデザインについて。——オニオン, テクノポリス, 7月号, 85-89pp.

▶RANDOMFILE

X68000 用ワープロ EW の簡単な紹介。——編集部, POPCOM, 7月号, 149p.

▶RANDOMFILE

CPU に 80286 を採用した MZ-6500 モデル 50 の機能を簡単に紹介。——編集部, POPCOM, 7月号, 149p.

▶パソコン入門講座

BASIC からファイルをランダムアクセスする方法を紹介。先月号のプログラムについても解説。——編集部, POPCOM, 7月号, 216-218pp.

▶シャープ AX386 レポート

AX386 のハードからソフトまで仕様の解説。——高橋雄一, マイコン, 7月号, 170-176pp.

▶電脳空間 RPG

ネットワークを使ったみんなで遊ぶ RPG。モニター募集も開始。——編集部, LOGIN, 7月号, 256-259pp.

MZ-80K/C/1200/700/1500

MZ-80K/C/1200/700/1500

▶CHANGE THE BOX

バラバラになった BOX を, 元に戻すというパズルゲーム。——基克, マイコン BASIC Magazine, 7月号, 140-141pp.

MZ-700/1500

▶オリエンテーリング

ドラクエ III の回転床をヒントにして作ったというゲーム。S-BASIC 用。——まっぴー, マイコン BASIC Magazine, 7月号, 142-143pp.

▶THE LEGEND OF DRAGON

ドラクエタイプの RPG。敵キャラがよくできている。HuBASIC 用。——カリット, マイコン BASIC Magazine, 7月号, 144-146pp.

MZ-1500

▶SUPER GOLF

全 9 ホールのゴルフコースで 39 人の相手とトーナメント大会。——山本進一, マイコン BASIC Magazine, 7月号, 147-149pp.

MZ-80B/2000/2500/2800

MZ-80B/2000/2500

▶Mole Game

昔懐かし, モグラたたきゲームです。——竹内守, マイコン BASIC Magazine, 7月号, 150-151pp.

▶UFO ATTACK

空を飛んでいる UFO を, レーザーで撃ち落とすゲーム。

参考文献

1/0 工学社

ASCII アスキー

The BASIC 技術評論社

テクノポリス 徳間書店

パソコンワールド コンピュータワールド・ジャパン

POPCOM 小学館

マイコン 電波新聞社

マイコン BASIC Magazine 電波新聞社

LOGIN アスキー

新刊書案内



この本の主題はひとつです。「人間は機械であり、行為のためにプログラミングされたロボットである」ということ。著者は人間という生物を肉体だけでなく、行為、思考、情緒や創造力でさえ、科学的に説明可能なひとつのシステムだといっています。ですから本書の内容は多岐にわたり、生物学、心理学、哲学など豊富な知識が読むものを圧倒します。確かに人間がそういう科学的に説明可能な一種のサイバネティックシステムとしたら、それは機械であり、ロボットとなんら変わることはないでしょう。いまひとつ論理的でなかったりしますが、そのまま鵜呑みにしてしまうと、

かなり衝撃的な内容です。

しかし、それはあくまでも理屈上の話であり、仮に心までが機械として説明できたとしても、それは遠い未来の話。そううまくいくなら人工知能研究者がこんなに困っているわけはありません。仮に心や行為の因果関係までわかり、チューリングテストに合格するような知能ができた日にはいまよりずっと住みにくい世の中になっていることを、私は断言しましょう。(K)

人間はロボットか

Geoff Simons 著 岡田弓子訳 オーム社刊
A5判変型 259ページ 2,600円 ☎03(233)0641

敵の攻撃方法にいくつかバリエーションがある。——並木パソコンクラブ、マイコン BASIC Magazine, 7月号, 152-153pp.

MZ-2500

▶フリプシー

MZ-1500, XI版からの移植版パズルゲーム。——山岸秀匡, I/O, 7月号, 189-194pp.

▶ワタの鳴く夜は恐ろしい

動物園の珍獣ワタを、夜鳴かせないためにはどうするか、というパズルゲーム。全部で10面。——謎のパズル大好きおじさん、マイコン BASIC Magazine, 7月号, 154-156pp.

X1/X1turbo/Z

X1シリーズ

▶誌上 RPG サンダーロード

テキスト RPG 第4章、ドラゴンの洞窟。——グループ・クラムボン、POPCOM, 7月号, 232-242pp.

▶誌上公開質問状 シャープ(X1)

X1turbo ZIIで2HD→2D, 2D→2HDにプログラムを転送する方法など。——多田太郎、マイコンBASIC Magazine, 7月号, 72-73pp.

▶Lip Lop Lap

敵をブラックホールに誘導して殺すゲーム。全10面。——Random田村 Live in福岡、マイコンBASIC Magazine, 7月号, 193-195pp.

▶おちゃはやっぱり! 北岡岡!

画面上の5つの「あとらんだ」を集めるパズルゲーム。細かいルールが、パズルの面白味を出している。——数学倶楽部チームはりくんTM、マイコンBASIC Magazine, 7月号, 196-198pp.

X1turbo シリーズ

▶MS-DOS ↔ CP/M ファイルコンバータ

X1turboに2DD/2HD共用ドライブを接続してMS-DOS, CP/M間のデータの交換を実現するプログラム。CP/M 80用 Turbo Pascal が必要。——江上邦博, I/O, 7月号, 233-237pp.

▶モノクロ・ハードコピープログラム

エプソン製のプリンタ VP-135Kの24ピン3倍密度モードを使ってモノクロ写真風にディスプレイ画面をハードコピーするプログラム。——古賀信一, I/O, 7月号, 259-263pp.

▶なんでも Q&A X1/X1turbo/X68000シリーズ編

turboCP/Mでのプリンタ設定の変更の仕方。——シャープ、マイコン, 7月号, 392-393pp.

X68000

▶涙なしのC言語講座

X68000用のC言語XCとPC-9801用の最新C言語TurboCのint型の表現やレジスタ変数などの比較。——吉沢正敏, I/O, 7月号, 139-141pp.

▶最新ソフトウェア情報

THE 福袋 V2.0を紹介している。——編集部, I/O, 7月号, 296p.

▶X68000 WORKSHOP Information Shop

ビジネスショウでデモンストレーションの行われたOS-9/X68000について簡単に紹介する。——古谷野和彦, ASCII, 7月号, 261p.

▶X68K Programmer's Shop

X68000用に登場したOS-9/X68000の概念, モジュール構造, カーネル等について。——古谷野和彦, ASCII, 7月号, 262-265pp.

▶X68K Application Shop

正規表現でテキストファイル中の文字列検索を行うプログラム XFIND を掲載。——宮本親一郎, ASCII, 7月号, 266-268pp.

▶縮小印刷ソフト

プリンタに縮小漢字を印刷するプログラム。A4サイズの用紙でANK文字が横180×縦100文字以上入る。C compiler PRO-68Kが必要。——獨澄受, The BASIC, 7月号, 78-82pp.

▶X68000 2大新作ゲーム情報 ドラゴンスピリット

新作ゲーム「ドラゴンスピリット」の開発途中バージョンのエリア1, 2画面写真の紹介。——編集部, テクノポリス, 7月号, 66-67pp.

▶X68000 2大新作ゲーム情報 R-TYPE

アイレムが現在X68000用に移植中のアクションゲーム「R-TYPE」の開発中間報告。連続写真でステージ1のマップやステージ3の巨大戦艦の写真があり、「アーケード以上」といわれるグラフィックの美しさがわかる。——編集部, テクノポリス, 7月号, 68-70pp.

▶THE 福袋 V2.0を開けてみる

福袋 V2.0に含まれるアセンブラ, リンカなどの新バージョンの旧バージョンからの変更点を解説。——高橋雄一, マイコン, 7月号, 187-192pp.

▶X68000マシン語入門

連載第10章。論理演算命令1つひとつについてサンプルプログラムつきで解説。またI/OコールについてもBIOS番号表を載せている。——高橋雄一, マイコン, 7月号, 193-202pp.

▶X68000ゲーム情報

X68000の新作ゲーム「ドラゴンスピリット」の開発途中バージョンの画面写真。——編集部, マイコン, 7月号, 217p.

▶Z'sSTAFF PRO-68K

Z'sSTAFF 使いこなし講座第3回。トーンやグラデーションについての解説。——紀要介, マイコン, 7月号, 263-266pp.

▶なんでも Q&A X1/X1turbo/X68000シリーズ編

X68000で使用可能である純正以外のプリンタについて。——シャープ、マイコン, 7月号, 392p.

▶なんでも Q&A X1/X1turbo/X68000シリーズ編

X68000でファンクションキーの内容を変える方法について。——シャープ、マイコン, 7月号, 393p.

▶誌上公開質問状 シャープ(X1)

X-BASICでプリンタにコントロールコードを送る場合などについて。——多田太郎, マイコンBASIC Magazine, 7月号, 72-73pp.

▶X68K グランプリ F1レース

マウスを使って車を操作するレーシングゲーム。——樋口裕司, マイコンBASIC Magazine, 7月号, 199-201pp.

▶THE GAME MUSIC PROGRAM グラディウスII

ゲームミュージックプログラム。——Yu-You, マイコンBASIC Magazine, 7月号, 208-210pp.

▶X68000新聞

今月のテーマは「眼にみえるグラフィック」。また、リターン・オブ・インスターなど新作ソフトの開発着手を紹介。——編集部, LOGIN, 7月号, 226-231pp.

ポケコン

PC-1360

▶漢字ミニデータベースプログラム

PC-1360の漢字BASICで作られたデータベースのプログラム。プログラムの説明もある。——塚田洋一, マイコン, 7月号, 360-364pp.

PC-1445, PC-E200

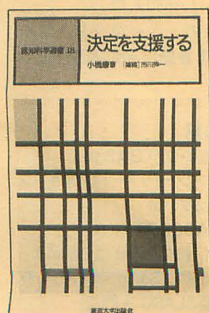
▶CASL 太鼓判

CASL 入門講座の最終回。PUSH, POP, CALL, RET 命令についての解説。——塚田洋一, マイコン, 7月号, 365-369pp.

PC-1500

▶DRAGON1500

先月のアフターバーナーもどきに続いて、今月はドラゴンバスターもどきの登場。——桐山直己, マイコンBASIC Magazine, 7月号, 205-206pp.



決定を支援する

決定というのは至極一般的な日常行為である。本書で問われているのは、決定すること自体というより「よりよい意思決定を行う」ことであり、そのためには人間は習慣的な行為の一步外に立つ必要があること、場合によっては問題の認知そのものを変えねばならないことを示している。コンピュータシステムは、こうした人間の意思決定を支援するもの、つまりデジジョン・エイドとしてその役割が考察されている。

小橋康章著 市川伸一補稿 東京大学出版会
A5判 222ページ 1,800円 ☎03(811)8814



ニューラルネットワーク情報処理

「コネクションニズム入門、あるいは柔らかな記号に向けて」という副題のある本書は、高度並列分散情報処理を紹介する専門的なものである。

人間の脳における情報処理システムの原理が目ざされて以来、情報理論の研究は並列処理の新しい可能性を探ってきた。ここでは、並列分散処理の基礎的な解説から、そのメカニズムと認知科学や人工知能分野への応用、さらに情報処理における「記号」とは何か、という問題に触れている。

麻生英樹著 産業図書刊
A5判 198ページ 2,200円 ☎03(261)7821

BACK ISSUES

バックナンバー案内

ここには1987年8月号から1988年7月号までをご紹介します。現在、1987年2,3,4,5,7,8,9,10,11,12,1988年1,2,3,4,5,6,7までの在庫がございます。バックナンバーおよび定期購読のお申し込み方法については、本文172ページを参照してください。

1987



8月号

特集 迷宮の日本語処理環境

MZ-2500用ワープロプログラムSuperものかきくん
書式ユーティリティCOLN/らくらくSYMBOL他
試験に出るX1 最終回 通信プログラムである
X68000BASIC入門 第1回 めぐりあいX-BASIC
●X1/turbo用パズルゲーム STAR PANIC
●Z'sSTAFF PRO 68Kの世界
X68000あなたの知らない世界 SOUND PRO-68K他
全機種共通システム FM-7/77版S-OS"SWORD"他



9月号

特集1 MZ-700に不可能はない

MZ-700ゲームテクニック集/SPACE BLUSTER SG
特集2 ミュージックデータと遊ぶFM音源の世界
MZ-2500MMLの拡張/X1/turbo用MMLコンバータ
X68000あなたの知らない世界 マシン語入力ツール
BASICリレー連載 ディレクトリまるごとコピー
●X1turboZ, X68000用ハードコピープログラム
全機種共通システム PC-80/88版S-OS"SWORD"
リロケータブル逆アセンブラInside-R



10月号

特集 Game Designを考える

遊びを設計するために/ビコビコゲームが原点 他
●投稿ゲーム4選
●ミュージックプログラム ベートーベン月光
THE SOFTOUCH SPECIAL イース/ウルティマIV
X68000あなたの知らない世界 BASIC to Cコンバータ
X68000BASIC入門 追撃ランダムファイル
全機種共通システム FuzzyBASICコンパイラ拡張版
X1turbo版S-OS"SWORD"/tiny CORE WARS



11月号

特集1 全機種共通システムS-OS再考

超入門S-OS/ファイルロケータ&ローダ
FuzzyBASICコンパイラ版BACK GAMMON
特集2 MZ-2500スペシャル 逆襲のアルゴ機能
アルゴブロック崩し/アルゴリズムを作ろう
●MZ-2500カードゲーム KING'S COURT
THE SOFTOUCH X68000用Kamikaze/MZ-2861用
upシリーズ/トリフォニー/リバイバー他
X68000あなたの知らない世界 CP/M-68K/TITLE. SYS



Oh!X 12月号

特集 真正正銘のOh!CZ SPECIAL

新製品速報X1turboZII/X1twin/X68000
X1/turboシステム&プログラミング
NEW Z-BASIC/C compiler PRO-68K
人類タコ図鑑 第1回 Jap meets Yankee
実用(?)オブジェクト指向のゲームプログラミング第1回
●X1/turbo用カードゲームSPEED
●X68000ファイルコンバータ MACS/HELPS
全機種共通システム PASOPIA7版S-OS"SWORD"他



1月号

特集 MZ&X拡張ボードの活用

すべての道はI/Oに通じる/MZでX1用ボードを使う
1987年度GAME OF THE YEARノミネート発表
●MZ-2500用 ALGO SPACE BLUSTER SG
●LIVE in '88 ドラゴンスピリット/悲しきチェイサー
BASICリレー連載 半熟FORTRANはいかが
X68000BASIC入門 グラフィック炎上
マシン語体操1・2・3 データ構造を考えよう
全機種共通システム FuzzyBASICコンパイラ 奥村版



2月号

特集 グラフィック画像の冒険

X1/turboCGアニメ/トリフォニーで立体モデル
X68000グラフィックデータ/QUICK MZ PAINT他
X68000あなたの知らない世界 辞書構造/WORD POWER
マシン語体操1・2・3 Lispインテリタ(1)
●NEW Z-BASIC詳報 その名はZ-BASIC
●LIVE in '88 グラディウス2
●SHORT ACCESS THRILLING/POMカードポーカー
全機種共通システム シューティングゲームELFES



3月号

特集 コンピュータサウンド"楽"入門

X1/turbo MIDI インタフェイスの製作
MZ-2500 Super Keyboard/VIPサウンドデータ公開
Oh!X LIVE SPECIAL 組曲"Ysj/Raspberry Dream他
THE SOFTOUCH Might and Magic/HyperUD
オブジェクト指向のゲームプログラミング
X68000BASIC入門 奇襲アニメ作戦
X68000あなたの知らない世界 未公開IOCSの解析
全機種共通システム 構造型コンパイラ言語SLANG



4月号

特集 不思議の国のゲーム学

決定! 1987年度GAME OF THE YEAR
ビコビコゲーム春場所/GAME REVIEW 10本他
新製品 X68000ACE-HD/カラスキャナCZ-8NSI
X68000あなたの知らない世界 microEMACSの移植
●MZ-700 SPACE BLUSTER FX
●LIVE in '88 Moonlight Serenade/Long Night他
全機種共通システム デバッグツールTRADE
シミュレーションウォーゲームWALRUS



5月号

特集 BASIC入門「再検証」

BASICの歴史と意義/栄光のHuBASIC
黄金のBASIC入門プログラム/プログラミング用語集
ミュージックプログラマへの道/レイトレーシング
特別企画 言わせてくれなちゃだわ
●新製品 X68000ACE/ACE-HD
●LIVE in '88 GET WILD/BOOM BOOM/SDI
●SHORT ACCESS 3Dボクシング/マシン語データ文生成
全機種共通システム シューティングゲームELFES



6月号 創刊6周年記念

特集 システム環境を考える

8ビットパソコンの開発環境/Human68kのシステム
環境/システムを読むためのアセンブラ入門
特別企画 究極の8ビットパソコン 8RON計画
THE SOFTOUCH X68000用日本語ワープロEW他
●付録「あぶない福袋」
マシン語体操1・2・3 番外編 Lisp80入門
X68000BASIC入門 捨て身のミュージック
全機種共通システム 構造化言語SLANG入門 他



7月号

特集 実践C言語からの誘惑

入門C言語/実録Cプログラミング/XBAS to C
THE SOFTOUCH ソーサリアン/ゼリアード/アルギース
の翼/SUPER大戦略/3大麻雀ソフト 他
●Oh!X LIVE in '88/SHORT ACCESS
新連載 C調言語講座PRO-68K まずはprint fより始めよ
あなたの知らない世界 OS-9/X68000/Sampling PRO-68K
全機種共通システム 構造化言語SLANG 入門(2)
マルチウィンドウドライバMW-I

1988

NEW PRODUCTS

カラービデオプリンタ

GZ-P21

シャープ

ビデオやテレビ、パソコンなどの映像情報をフルカラーで記録するビデオプリンタGZ-P21(198,000円)が、6月10日よりシャープから発売された。

プリントサイズは最大100×80mmで、縮小モード(79×60mm)と2画面モード(79×50mm×2画面)のプリントができる。また、デジタルマルチ機能により、1枚の印画紙に4画面/25画面のプリントをすることも可能。用途に応じてランニングコストの安い白黒シートも選択できる。

簡単なスイッチ切り換えひとつで、左右反転(ミラー)プリントモードにできる機能も持っている。

イエロー、シアン、マゼンタの3色面順次印画で、各色64階調、プリント画素数は縦478×横600ドット。

動画入力時は、内蔵の高画質デジタルフレーム/フィールドメモリにより、瞬時に静止画としてメモリし、プリントする。

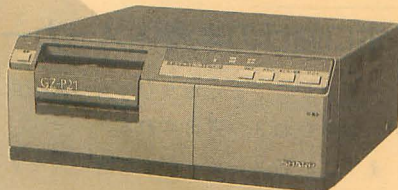
アナログRGB(21ピン)、Sビデオ入力端子つき。

印画用シートインクセットは100枚で9,000円、ハガキ用20枚で3,500円、白黒シートは100枚で1,500円。

〈問い合わせ先〉

シャープ(株) ☎06(621)1221,03(260)1161

GZ-P21



カナ文字でデータ管理

電子カナメモPA-175/375

シャープ

シャープは、電子メモシリーズの新製品として、PA-175/375(各5,000円)を7月7日より発売した。

これらの電子メモは、カナ文字で最大160人分の名前と電話番号を記憶させられ、50音順に検索できる。データ1件につき最大60桁までの番号を入れられる。

ほかにも日付・時刻・用件などを記憶するスケジュール機能、データを秘密にするシークレット機能、記憶させたデータ呼び出して使うこともできる10桁計算機能などを備えている。

表示は12桁×2行でリチウム電池1個を使用。

PA-175は厚さ2.3mmという薄型で連続表示1500時間、PA-375は手帳タイプで連続表示2000時間。

〈問い合わせ先〉

シャープ(株) ☎06(621)1221,03(260)1161

PA-175/375



ワンタッチで自動ダイヤル

電子ダイヤラーPA-600

シャープ

シャープは、6月21日から電子ダイヤラーPA-600(12,800円)を発売した。

PA-600は、送話口に直接取りつけて信号を送るもので、市外局番を自動的にとばしてダイヤルするなど、ワンタッチで電話がかけられる。

また、新日電各社の回線を使い外出先な

PA-600



どからクレジットコールをかけることもでき、この場合は自分のクレジットコール番号や相手先番号を記憶させて自動的にダイヤルできる。

10桁1メモリの電卓機能や、最大約560人分の電話番号を記憶させておく電話帳機能もある。

表示部はカタカナ12文字×2行。サイズは幅66×奥行き139×厚さ11.4mm、重量93g。

〈問い合わせ先〉

シャープ(株) ☎06(621)1221,03(260)1161

アナログカラーディスプレイ

CU-2100/14ED

シャープ

シャープは、21インチのアナログカラーディスプレイCU-21CDをこの8月に発売する。価格は未定。入力信号周波数15/24/31kHz自動切り換え、3モードマルチスキャン方式採用。解像度は640ドット×200/400/512ラインでワイドスイッチ装備。

また、14型のアナログカラーディスプレイCU-14ED(79,800円)も発売中で、こちらは15/24kHz自動切り換え、2モードマルチスキャン方式採用、ワイドスイッチつき。

これのディスプレイは発売予定のシステ

CU-21CD



ムチューナーAN-8TU(35,800円)を接続するとテレビ受像機にもなる。対応機種はX1turboZ,X68000(CU-14EDでは不可),PC-8801/9801シリーズなど。

<問い合わせ先>

シャープ(株) ☎06(621)1221, 03(260)1161

ノートワープロ新製品 ワードバンクノート2 セイコーエプソン

A4サイズのワードバンクノートがバージョンアップして登場。新製品ワードバンクノート2(74,800円)は6月14日にセイコー



ワードバンクノート2

エプソンから発売された。重量1.2kg。

価格は5,000円アップして通信機能を標準装備し、プリンタの対応機種を増やした以外は最初のバージョンと同じもの。

通信機能としては、300から9600bpsに対応し、シフトJIS漢字コード採用、IDやパスワードを12カ所まで登録してオートログインできる。スクロールバッファは全角文字にして約6,000文字分。

辞書は複合語や固有名詞を含め約13万語、JIS第2水準漢字を装備、一括変換は最大200文字まで。

計算機能、住所録機能、スケジュール管理機能などを持ち、またワードラップやジャスティフィケーション機能があるので欧文ワープロとしても使用できる。

内部メモリは約18KバイトでA4サイズ of 原稿を約9ページストアできる。標準装備の外部記憶装置にはICカード(32Kバイト6,000円, 8Kバイト3,000円)でデータを保存する。

STN液晶ディスプレイでガイドラインの

ほかに40文字×5行が表示できる。

プリンタケーブルは別売(5,000円)。

<問い合わせ先>

セイコーエプソン(株) ☎0266(52)3131

プリンタ2種装備 キヤノンワードボーイPW-90 キヤノン

ワードボーイPW-90



本体プリンタとハンディプリンタの2つを標準装備した日本語ワープロ・キヤノンワードボーイPW-90(54,800円)がキヤノンより6月10日から発売された。

ハンディプリンタは、コピー感覚で印刷

Again Watch

恐慌が続く

先月号で、4MビットダイナミックRAM(DRAM)の話をしたが、ご承知のとおり、いま全世界的にメモリが極度に足りない。作っても作っても不足という状態で、メモリの大恐慌になっている。

これではとても4M時代の夢を見ている余裕はない。

品物別に見ると256KビットのDRAM、1MビットDRAM、256KビットのスタティックRAM(SRAM)などで、RAMが全般的に不足している。

早い話がニーズが高い先端商品が軒並み不足しているということである。この半導体不足、いろいろな現象を巻き起こし始めた。並べてみよう。

* *

PC-9801が買えない

日本電気が4月に発売した新型の98、つまりPC-9801UV11/CV21/LV21がいつまでたっても店頭には並ばない。ふと気がつくと、先日まであったはずのVX21もXL2もなくなっている。さらには奇妙なことに、あって当たり前の割引値札がなくなってい

る……。

これ、メモリ不足で日電の生産が追いつかないため。もちろん日本電気でも生産してはいるが、企業向けや予約客の注文残をこなすのに精いっぱい、とてもショッパに割り当てるには至らない。

さらに状況は悪化しており、いまから予約したとしてもいつ買えるかわからないそうである。

DECがVAXを値上げ

メモリの調達費用がかさむため、DECはVAXの価格を6月出荷分から5パーセント前後の幅で値上げした。中小パソコンメーカーやワークステーションメーカーも同様の値上げを順次開始している。

危険なメモリが出回る

TIのTTLをDRAMだといって売りさばいた業者が現れたことは有名な話。そこまですりかかっても、不良品や古いパソコンから外したDRAMが出回っている。

とくに人気があるのが、メルコの増設RAMボードから外したメモリ。うまく外したものに当たればラッキーだが、ピンが欠けていたり死んでいたりするものも当然ある。もともと秋葉原のスポット市場にはメ

ーカーはほとんど卸していないので、買えるという話を聞いたらまず危ないと疑うことが必要だという。それでも敢えて手を出すほど不足は深刻なのだ。

休業状態の会社も

米国、大手、大口というのが優先客。こうなるとますます入手できないのが、一品料理を得意とするシステムハウスや周辺機器メーカー、そして中小。したがってこうした企業では、注文を受けても材料がないことには製造できないので、ハード部隊は開店休業状態にしてソフト開発で喰いつないでいる。

まだまだ深刻な影響を受けている話はあるが、こんな感じで食糧難ならぬメモリ難の様相が完全に定着してしまった。ニセ物の横行や再生製品の登場に至っては完全に戦後の闇市的感覚だ。

ボロ儲けの半導体メーカー

メモリがここまで足りなくなった理由だが、おおむね3つ考えられる。

まずは、各メーカーが4年前にメモリを余るほど作ったために過剰在庫になりダンピング販売競争に至ってしまったので、今

したいところに当ててプリントできる。

辞書は固有名詞などを含め約60,000語、イラスト241種類を内蔵している。

最大40文字までを一括変換し、英語など5カ国語に対応する欧文ワープロとしても使用でき、また最大99人分を登録できる住所録管理機能を備えている。

液晶ディスプレイは8文字×2行、内部メモリの記憶容量は、A4サイズ原稿にして約3枚分。

このほか、オプションでイメージリーダー(20,000円)や、48ドットの毛筆と96ドットのイラストパターンが使える毛筆・イラストパック(5,000円)、40種類のイラストがハンディプリンタで印刷できるイラストパック(5,000円)、外部記憶用メモリカード(3,000円)などが用意されている。

本体プリンタは熱転写式で24×24ドット。本体サイズは幅348×奥行き288×高さ84mm、重量2.2kg。

〈問い合わせ先〉

キヤノン(株) ☎03(348)2121

BOOK

X68000活用研究Ⅲ

電波新聞社

月刊マイコン誌別冊のX68000活用研究シリーズ第3弾。IIのX-BASICマスター編を受けたもの。X-BASICのインストール、OSとのインタフェース、エディタ、構造化プログラミングなどに関する解説。

『X68000活用研究Ⅲ X-BASIC活用 Q&A』

塚越一雄 著

B5判、230ページ、2,000円

〈問い合わせ先〉

電波新聞社 ☎03(445)6111



X68000
活用研究Ⅲ

X68000 3Dグラフィックス入門

ビー・エヌ・エヌ



X68000 3D
グラフィックス
入門

X68000を使って画面上に図形を描いてみようという本。XCで記述したオリジナルのグラフィックライブラリを使って、立体図形の表示の仕方や動かし方を説明している。最後の第Ⅲ部では3次元グラフィックを行う上で必要な知識を述べているが、注釈がふんだんにありすぎて少々読みにくい。

『X68000 3Dグラフィックス入門』

ビー・エヌ・エヌ第2企画部編

B5判、212ページ、2,200円

〈問い合わせ先〉

(株)ビー・エヌ・エヌ ☎03(238)1321

回は各社が少なめに作っていること。次に、通産省がダンピングにならないように価格と生産量をチェックしているのでさらに少なになってしまうこと。そして3つ目は外国のメーカーが4年前に量産競争で敗退したため今はほとんどの外国メーカーでメモリを作っていないこと。このペースになっているのは1986年の9月に日本と米国の間で結ばれた日米半導体協定だ。

つまり「必要な量だけ適正にメモリを作りましょう」ということなのだが、おかしいことには必要最小限なだけしか各メーカーが作らなくなってしまった。

メモリは、需要と供給量で市場価格が決まる「時価」の市況商品だ。したがって品物が多いときには安いが、足りなくなってくると高くなるという性質がある。そうすると各メーカーが生産を抑えれば当然市場で不足してくるし、価格も下がらない。価格が下がらないから量産する必要もでてこない。

いかにも初歩的な経済原則にのっとりた商品だが、このせいでメモリの値段はこの1年でほとんど下がっていない。メーカーはボロ儲けし、一方では品物が足りないの

でブラックマーケットが横行して犯罪が増えてきた、ということだ。

いま適正価格は256K DRAMが1個350円前後なのだが、時価は実に1,200円もする。それでもまとまった量は手に入らない状態だ。1メガも同様で1個2,000円のもの4,000円以上する。1メガなど本来は1個1,500円以下まで安くなっていて当然なのだ。それだけ不当にメーカーは儲けていることを示している。

いつまで続くか?

このようなおかしい状態がいつまで続くかが肝心なところだが、各種予測によると現時点に比べて年末時点では1M DRAMは7割から8割ほど多めに生産される。256K DRAMは逆に1割から2割ほど減る。これで需要が満たせるかどうかポイントだ。

結論からいえば、状況としては改善されるものの相変わらずメモリ不足は解消しないだろう。ブラックマーケットは一向に減らないようだし、価格もそう安くはならないはずだ。

まあ、現在のようなおかしい状態は減ってくるだろうから秋には98もちゃんと買え

ようになる程度には回復するだろう。とはいっても OS/2も出てくるし、ワークステーションやパソコンで標準メモリ容量が4Mバイト、5Mバイトとグングン増えていくところを見ると、ひょっとしたらさらに不足が激しくなるかもしれないという懸念も出てくる。

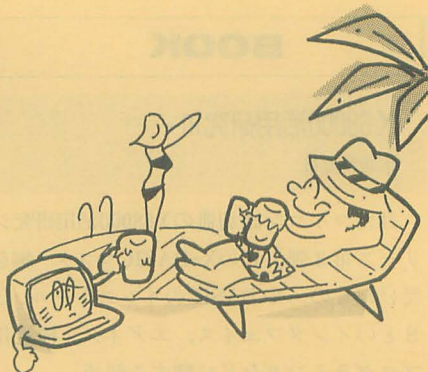
なお、今回のメモリ恐慌でいちばん喜んでいるのはPC-9801関係者かもしれない。

というのは互換機、対抗機がどんどん出てきて相当な苦戦を余儀なくされているはずだったのが、しばらくはVXで殿様商売ができていたのだから。このメモリ不足による恐慌状態は確実に98の寿命を1年延ばしたことになる。

今月はコンピュータ関係で目立った動きがなかったので、このようにメモリの話でお茶をにごしておくことにした。とはいってもこのような状況もなかなか興味深いと思う。次回はちゃんとコンピュータの時評を書く。

こうした話も一応は頭に入れておいたほうがいいので、ヒマな人はいちど256K DRAMを買うふりをして、秋葉原にでも遊びに出かけてみるのもいいだろう。(K.T.)

大特集：メモリが足りない 1988-08



FROM READERS TO THE EDITOR

いよいよ夏本番となりました。夏休みも、もう目前。うとうとし梅雨の間部屋に閉じ込められていたウサを晴らし

に海や山に出かけて、思いっきり羽を伸ばして遊んじゃいましょう。でも、学生の方は宿題があることを忘れないように。

◆6月号の特集「恐怖のブロック&スキャナ攻撃」はとても楽しく読みました。今度特集でプリンタの活用法なんかやってくれたらうれしいな。それもビデオプリンタみたいな最新のものじゃなくて、昔からあるドットプリンタやブロッタプリンタなんかの面白い使い方をやってほしいものです。堀内 雅貴 (15) 北海道
あのような活用法が見つければ、またご紹介していきたいですね。でも簡単に見つかるほど材料はコロがっているのかな。ほかにもいい活用法があれば堀内君も考えてみてくださいかいね。

◆6月号の特集は、なかなか奥が深いようで、これから私もじっくり考えていきたいと思えます。それと田村さん、うちの model 10 も元気です。あと、うちの学校には桜の木が26本もあるので少々怖かったです。

清水頭 武信 (16) 青森県
◆あぶない福袋にはマイッタ。うっかり全部信じてるところでした。 対馬 恵一 (33) 青森県
◆特別記念番組「これ、なんですか。」はなかなかよかった。しかし、番組中にドラマがないのが残念でならない。次回はドラマもお願いします。それにしても超長寿番組「砂の嵐」はよかった。 鹿沼 一洋 (18) 栃木県

鹿沼君みたいに、あの「砂の嵐」を笑って読んでくれればいいんだけど、意外と「砂の嵐」ってどこに載ってたんですか?」っていうハガキが届いていたりするのですよ。

◆「あぶない福袋」のX1/X1turbo用Z'sSTAFF 68Kというのを見て、これは本当かな、と最後まで読んでガッカリした。誰か本当に作ってくれー。 板垣 一彦 (16) 北海道
福岡の高橋哲史君って、有名人だったのね、こういう意味では。

◆あの「あい〇つ」君にはまったく参ってしまいました。だって、僕はICOTの研究員なんだから。F所長にいつつけてやる。

和田 正寛 (25) 奈良県

◆6月号の78ページ「編集室の逆襲」で、僕へ

のコメントは僕の前の人へのコメントではないのですか。人の名前を勝手に間違えないください。

玉木 俊秀 (20) 鳥取県
ごめんなさい、こちらのミスで玉木さんと東京都の村井裕弥さんとを間違えてしまいました。玉木さんからのコメントはというと、「ソニーのトリニトロン管を使ったディスプレイテレビをシャープから出して欲しい」というものでしたね。ご迷惑をおかけしましたので、改めてここに返事を書かせていただきます。「とんでもないヤツ」

◆5月20日(広島県でのOh!X発売日)に、テレビOh!XでAM7:00からおかしな番組を放送していました。本当におかしな番組だったから、思わず放送終了まで見てしまい、ついでにビデオにまで撮ってしまいました(冗談)。

住田 永司 (16) 広島県
◆権兵衛頓馬伝と違って、わが町の農協のサイレンは9時、12時、5時に鳴ります。ちなみに正午のサイレンと一緒に有線放送で農民体操が始まるのさ。その内容とは「さあ皆さん、農民体操を始めましょう。(中略)なおこの体操は朝昼晩3回欠かさずにやるようにしましょう。農作業の合間にもやりましょう」というもので

す。 松永 和久 (18) 熊本県
実際は、どこもサイレンと一緒にこういうオマケが付いているものなんですか。ハガキを送っていただいた大野真美さんに、バージョンアップのときはこのように強力な農民体操も入れてもらうようお願いしちゃいましょう。

◆Oh!Xのテーマをテープに録音してエンドレスで流していたら、あの曲が耳に焼き付いてしまって、夜眠れなくなってしまった。それにしてもみんなでロクさんで広めるには難しい曲ですね。

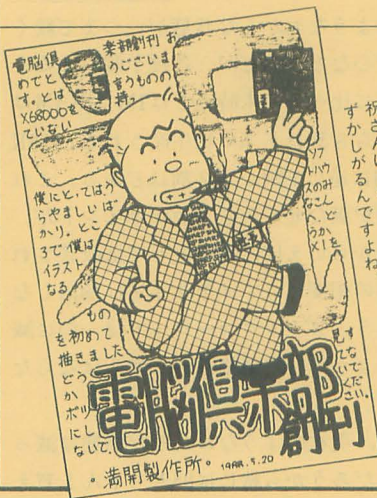
渡辺 光 (15) 北海道
ロクさんにはいちばん最後のところがネックかもしれません。それにしてもエンドレスで聞いたというのは凄い。

◆「ビー、カンマが付いていません」、「ビー、文末の記述が誤っています」。「へえ、私が悪いございました」と、かわいいX68000にBASICを教えていただいているこの私です。あー、変数、変数、変数、もはやだよね。でも、エラーメッセージが日本語だから僕みたいな初心者にもわかりやすいよね。あと何年かたったら「ビビー、あなたの指示は信頼できません。あとは自分でやります」なんてメッセージが出るようになったりして……。いま地図帳を作っています。あともう少しがんばるぞー。

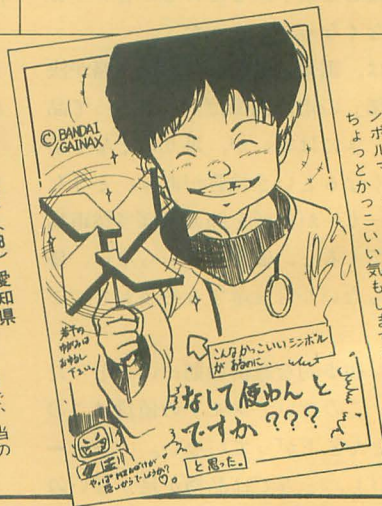
吉田 裕 (16) 岩手県
◆X1turboZのローンが終わらないうちにX68000ACE-HDを購入しました。いまではバブルボブルのBGMとともにOSが立ち上がり「おはようございます」と起こしてくれます。BEEP音はというと、「こんな計算私にやれって言うんですか?」と森川美穂の声で話しかけてくれます。そのうちX68000と掛け合い漫才でも始めようかなあと考えています。

深井 克志 (26) 長野県
吉田君や深井さんがX68000と接しているときの姿が目に浮かぶようです。でも、漫才しながらプログラムが組めるようになれば、きっと最高だろうなあ。

◆ビジネスショウでOS-9/X68000を見た。負けるなHumanというものの、OS-9は私の考えていたものより数段素晴らしい。実際にあのま



◆中西 弘泰 (18) 愛知県
これは愛的なイラストですね。ところで、当の祝さんは「社長」なんて呼ばれちゃかすど本気で恥ずかしいですね。



◆福原 徹 埼玉県
ぎょうろ! さんさんと輝くXファミリのシンボルマークじゃあ。しかし、こゝまでやるとちょっとかつこい気もしますなあ。

ま商品化されれば最高だ。あのパーソナルウィンドウのデモがよかったな。X68000がLANで動くなんて……。ふっふっふ、商品化されればOS-9で制御をやるのじゃあー。

清水 克俊 (26) 宮城県
来月の9月号で、OS-9/X68000の追跡レポートをお届けする予定なので、楽しみに。

◆最近、雑誌などでよく「台湾」を取り上げた記事を目にしますが、もし編集室の皆さんが来台されることがありましたら、台北の秋葉原もアニメイトもよく知っているこの私に、ぜひご連絡ください。

高綱 慎二 (31) 中華民国台湾省
◆あの一、いつか特集で「私はこうして大学に合格した」とか、「こうすれば大学に合格できる」などとゆーのをやってもらえないでしょうか。

小松原 秀貴 (17) 千葉県
どーも、編集室にいる人材を投入してこのテの話題となると「自慢じゃないが、私はこうして3浪した」とか、「ストレートに入って、2年留年しても威張ってられる方法」とかっていう特集のタイトルになってしまいそうなんですけど、小松原君はこんな内容の特集でもいいのかなあ。

◆6月号で一番よかった記事。164ページに出ていた大阪の遠藤さんのハガキ。

田原 孝 (16) 山口県
結構多かったんだよね、田原君みたいに遠藤さんの意見が最高だったと言ってきた人が、そこで皆さんからのリクエストにお応えして、再び遠藤さんにご登場していただくことにしましょう。

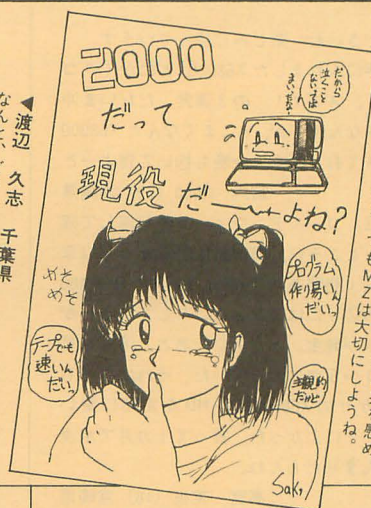
◆6月号で「68,000円でX68000を買ったと嫁さんをだました」と紹介された遠藤です。ナンちゅう自己紹介や。過去これまで2度ほどハガキを取り上げていただいています、いずれも嫁さんネタでした。前のは「X1のゲームよりファミコンのほうが面白いと嫁さんがいうので大阪湾に沈めてやろうか」などという内容のもので、この前のハガキと合わせてずいぶんと嫁さんをいじめてしまいました。しかし、本当は優しい嫁さんです。結局、皿洗いの1カ月で許してもらいました。そこはそれ、やっぱ夫婦でんがな、ホレホレ(失礼しました)。しかし、時々98を見ては「あれ9,800円」とか、88が「8,800円安いわー」などと未だにいわれています。

遠藤 勇 (31) 大阪府
◆私も1年ほど前のある日、奥さんに「X68000買ってこれ」といったところ、「自分の小遣いで買えば」といわれたしまった。そこで、えーいままよ、とばかりに小遣いのなかからローンを組んでX68000を買ってしまったが、それからはタバコ代にもことかく始末。しかし、うちの奥さんはいい奥さんです。タバコ代がなくなったので「ヤニがきれた、ヤニがきれたー!」と、量の上でもがいていたら、タバコを買ってきてくれました。今度は「ソフトがきれたー」ともがいてやろうかしら……。

渡辺 信一 (29) 岩手県



◆渡辺 久志 千葉県
なんと、ビジュアルシエルならぬ「美女あるシエル」とは。ちなみに私(65歳ですヨロシク)は、RANDOM.SYSを指名したのですが。



ほんとに、遠藤さんも渡辺さんもいろいろとよくやりますね、奥さん相手に。このお2人を見てると、世の中の亭主族はより仲間意識が強まってしまうんでしょうね、きっと。でも、このあとの奥様族のご意見を見るとあんまり笑ってばかりいられなくなりそうですよ。

◆はじめまして、編集室の皆さん。今年の3月21日に結婚したばかりの新妻です。婚約中、ダンナ様は3年前に購入したばかりのPC-8801mk II SRを山ほどあったソフトと一緒に手放しました。そのときは「もう結婚するんだから……」と、泣かせのひと言。私の実家の母は88がペラポーに高いのを知っていましたから「なかなかしっかりした、エエお人や」と感心することしきり。そして現在、なぜか我が新居の狭いアパートにはX68000ACE-HDが「でえーん」と居座っています。そしてダンナ様はほとんど毎日、源平討魔伝の安駄婆に叱咤されています「オロカモノメツ」と。……ったく、88をソフトごと手放すわけよね。ヒトの持参金でこんなモン買いやがって。おまけに夏のボーナスでプリンタも買うんだとか。おかげで遊びに来た実家の母を玄関先で追い返す始末。どーしてくれるんだっ! と文句をいいながらもX68000用のカバーを手作りしているあたりが、やっぱり新婚っていうのでしょうか……ネツ。

畠中 三代子 (25) 東京都
そうか、嫁さんの持参金という手があるわけか。いやー、独身者の多い編集室にとってはこのテのハガキは目の毒だけど、結婚についてのいい勉強になりました。ハイ。

◆私、X68000が欲しいんです。ワープロ専用機歴は趣味と実益で意外と長いんですけど、コンピュータは10年ほど前に高校の情報処理の授業で紙テープにパンチするといった作業の経験だけで、パソコンなんて耳学問と目学問のみです。それだけにどうしてもX68000が欲しくて、欲しくて……。最近、男性の皆さんは奥様攻略に苦心なさっているようですが、うちではファミコンとPCエンジンさえあれば生きていけるといふ夫を説得するのがたいへん。どうやって夫をだまくらかしてX68000を購入すればいいの

か、ダンナ族の弱点を誰か教えてください。ちなみに昔、車を買うときは「これで送り迎えしてあげる」といってだましました。でも一度もしたことがないんで、とうとう車は売り飛ばされてしまったんです……グッスン。

奥山 享子 (28) 大阪府
ご主人は結構ゲームがお好きなようですから、ここはひとつ店頭でズリズリと引きずって行って、源平かスぺハリのデモなんかをさりげなく見せてひと言、「これで値段は68,000円!」……これじゃ遠藤さんの二の舞か。

◆妻からひと言：X68000を購入してからもうすぐ1年になります。メカオチの私は、当初は憎悪の目を向け、かつ、それに熱中する主人には無言の抵抗を続けたのです。しかし、この5月、スランプに陥る主人をしり目に、密かにBASICなるものを勉強し始めました。そしていつの日か、主人に教えてあげるのが目標です。がんばるぞー。だからやさしくて、実用的なプログラムをたくさんさせてネ。

主人からひと言：どおりで知らないうちにディスクがファイルで一杯になっていたわけた。

村上 博文 (38) 兵庫県
ご主人のスランプの際を突く、なんていうところが、しっかりご夫婦してますね。でも、こうして2人で覚えていけばきっと上達も早いのでは。

◆さて、皆さん。1986年2月号のOh! MZを用意してください。そしておもむろに132ページを開いてください。そのページは「第1回言わせてくれなくちゃだワ」の北海道地区ですね。そして2番目の人の文章を見てください。低レベルの意見ですね。持っている機種はというとファミコンと書いてあります。恥ずかしいですね。最後に名前を見てください。「大淵正人」と書いてありますね。それは私です(どっとはらい)。追伸、私は1984年7月号からOh! MZ(X)を買っていますが未だにナイコン(死語)である。

大淵 正人 (18) 北海道
でも、大淵君も秋にはX68000を購入予定とか。そのときはハガキの「あなたの愛機は?」というところにデッカイ○印を付け

てくださいね。楽しみに待っています。

◆ついに手に入れましたX68000。とにかくスゴイ、スゴイ、スゴイ！の3連発。ただいま沖縄に出張中なのですが、そこまでなんとX68000を持ってきております。今晩も抱いて寝よーと。

宮内 功和 (29) 沖縄県

◆5月3日、ゴールデンウィークを利用して帰省していたところに、熊本気象台始まって以来の降雨量(1時間あたり140ミリ)で、標高400メートルの辺りには滝がゴロゴロしているわが町では洪水が発生。水が引いたあと、滝壺を見ると車が4~5台はまっていた。それにしても買ったばかりのX68000ACE-HDを宮崎に置いてきてホントによかった。買って1カ月で水浸しじゃあんまりだもんね。

高宮 克也 (18) 宮崎県

◆6月号77ページの「NEW BASIC コンパイラ」を見て、「アレッ、まだ出ていなかったんだっけ？」と大ボケをしたのは私だけでしょうか。これには期待していたので、とても懐かしいような気がしてしまいました。

若月 一弥 (18) 新潟県

◆6月号133ページの欄外に載っていた榎木さん、私も中島みゆきのファンで、アルバムは友だちと協力してすべて持っています。ついでに谷山浩子と戸川純と富田靖子と小泉今日子とBaBeのファンでもあります。こんな私を友人たちは「趣味のわからんやつ」といっています。おっと渡辺美里とプリンセスを忘れたところでした。先日、やっと念願のCDプレイヤーを買いました。これで歌麿が聴ける！

堀端 英彰 (19) 東京都

◆榎木さん、ここにもいますよー。

藤原 将騎 (19) 愛知県

Oh! Xの読者のなかには中島みゆきファンって多いですよ。このほかにも、同じような榎木さん宛のハガキがたくさん届いていましたから。

◆いま岐阜県の中学校数学会は、コンピュータの導入を考えています。しかし、BASICなどの指導者が不足しているようです。ムハハハ、ようやくわしの時代がやってきたー。

岩腰 清 (33) 岐阜県

岩腰さんって、当然、中学の先生なんですよ。こんなに明るい先生の数学の授業って面白そう。

◆ALANを1週間かけて打ち込んだ。これは、はっきりいってスゴイ。まさか視点の移動までするとは思わなかった。でも、各面ごとにボスキャラはいたほうがいいし、タイトルももっと派手なほうがよかったような気がする。それから最後のボスキャラは祝一平氏だというウワサですが、本当なのですか。

中野 貴大 (15) 埼玉県

◆6月号でX68000用ゲームプログラム「信州」を発表させていただいた飯島です。信州の発表に関しては、数多くの方に協力いただいたようで、たいへん感謝しております。さて、ここで掲載されていなかった隠し技をお教えしておきます。本文中には「チャイはできない」と書かれていますが、実はマウスの右ボタンを押しながら左ボタンを2回クリックするとその面の最初に戻れるという、私だけが知っている必殺技が隠されていたのです。

飯島 匡史 (21) 長野県

飯島さんの「信州」には、たくさんの方から面白いというハガキをいただきました。それに、もうこの裏技を見つけたというのも確かあったような気が……。いずれにしても飯島さんどうもありがとう。次回作にも期待しているからね。

◆Mr.プロ野球はとってもいいですよ。でもポケットに手を入れて抗議に出ていけないのがとっても残念です。渡辺 俊彦 (15) 栃木県

◆SFTOUCHの西川善司さんへ。源平で虎を出さないようにするのは、虎が出す銭の玉を取らなければ出なくなるはずですよ。

五藤 章博 (18) 徳島県

◆ある日、源平討魔伝をやっていた突然、思った。「うはははは、たわむれは終わりぢや」という頼朝の顔を郷ひろみの顔に変えて、「うははは、郷ひろみです」と言わせると面白いかもしれない、と。

白石 達也 (18) 福岡県

◆えー、これまで発表してよいのやら迷っていたのですが、X68000の弱点をあえて発表することにします。その弱点とは「引越しのときに箱

にしまいにくい」という事実です。これは実際に経験してわかりました。以上、報告終わり。

佐藤 哲哉 (24) 東京都

それはたいへん。さっそくシャープさんにこのことを連絡してあげなきゃ……、ンなわけないでしょ。

◆編集室のU氏へ。1)変身忍者嵐の愛馬は「ハヤブサオー」、2)ダイヤモンドアイの光線は「外道照身靈波光線」、3)バトルホークの必殺技は「戦刃旋風斬り」、「変幻風刃投げ」、「必殺三方刃」などなど。4)のとりがり帽子メモルについてはアニメのメカもののしか興味がないのでパスです。でも相当マニアックな問題でしたね。では、以下の問題に答えてください。1)白獅子仮面の変身のときの叫び声。2)緊急指令10-4・10-4のチーム顧問の名は。3)突撃ヒューマンの主人公「岩城潤一郎」の出身地は。4)電撃ストラダ5の国際的シンジケートの名前は。以上、マイナー作品ばかりですが、ぜひ答えてください。

砂田 陽一 (20) 鳥取県

せっかくの砂田さんからの挑戦状も、U氏は今月多忙のため解答をもらうまでに至りませんでした。どなたか自信のある方は編集室までご返事ください。

◆北海道では「ミスター味っ子」が朝6時45分からやっているの、見るのがチツつらかったりします。

福本 雅一 (17) 北海道

◆先日、映画館で「うる星やつら全5作+めざん一刻」をオールナイトで観た。オールナイトなんだから、ドーゼ観客は少ないだろうと思っていたら、さにあらず。場内は懲りない面々で満員になってしまい、座れない人のためには折りたたみの椅子が用意されるという始末。映画は午後9時30分から朝の6時40分まで上映されたのですが、私は一睡もしないで全部観てしまいました。

望月 隆 (23) 東京都

◆ある日、京都のアバンティに行ったとき、シャープの電子手帳が置いてあったので、書き込まれていたメモを見ていたら、なんと「Oh! Xはローディストだ」と書いてあった。僕は目が点になった。

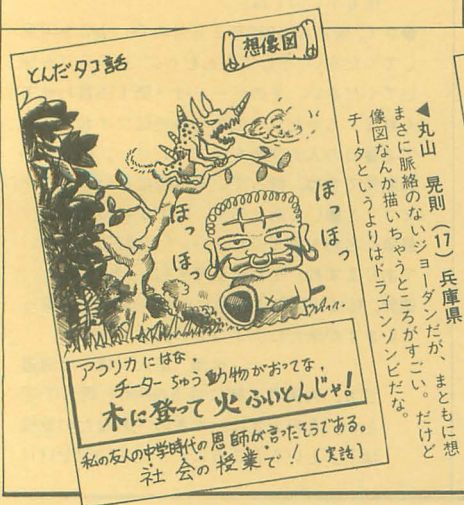
吉田 茂樹 (20) 奈良県

困ってしまいますね。こんなところに、こんなことを書かれてしまって。最近、よくOh! Xはオタクだとかローディストだとか言われているようですが、まったくアレは迷惑な話です。正確には一部の人間が実際にそうなだけで、決してOh! Xではない……、イカン、これじゃフォローになってない。

◆うちの嫁さんは、XItwinの「これがX!誕生の5年目の解答です」という広告を見て、「ねえ、5年前に出された問題ってなあに？」と、わけのわからんことを言っていました。

中野 春一 (27) 東京都

◆私は毎日イライラが続いています。なぜなら昨年の10月に2000ccの車を買って、次にケンウッドのミニコンボを買って、またそのすぐあとにX68000を買った。さらには中古の250ccのバイクを買って、そしてとどめに新車のトゥデイまで



買ってしまった。実はこれはみんな妻には黙って買ったものばかり。私の衝動買いはもうほとんどビョーキだ。いつかバレるのではないかと毎日ヒヤヒヤ。そして残金の支払いと妻の怖い目にオロオロ。えーい、こうなりや自分とこの店の経費でみーんなオトソーっとな!!

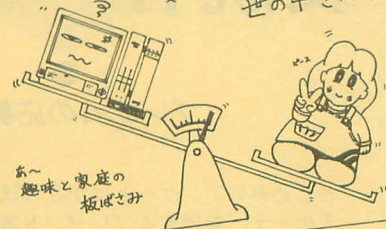
田中 伸和 (30) 大阪府
これだけのものを勢いだけで買ってや、立派に病気ですよ。でも、X68000 1台買って奥さんにいじめられてる世の亭主族からすれば、こんなにいっぱい買って経費で落とそうなんて考えてる自営業の田中さんは、きっと怨まれちゃうだろうな。

◆シャープは MIDI ボードを早く出さないのだ

ろうか。音楽のジャンルで PC や Mac に 1 歩も 2 歩も 10 歩も 100 歩も後れを取っている感じである。せっかく X68000 には FM 音源ボードや ADPCM を載っけたりしているのだから、MIDI も出すべきである。こうなりや、やはり自分で作るかよその機種でも買うしかないのだろうか。さあ、どうすんべ。

柳谷 敏之 (18) 神奈川県
ホント、MIDI ボードに関しては我々シャープユーザーは、今月の Oh! X でもご紹介しているように自作するしか方法は残されていないんでしょうか。せめて、年内には発売してほしいものですね。みんな待ってるんですから。

妻と 68 はかりにかけりや
妻が重たい
世の中さ〜



▲祐成 好規 東京都
こりや目方でドンの世界だね。X68000 ってセットで 20kg 程度だから……つと、そーゆー問題じゃないか。やっぱり奥さんは大事にしてあげないとね。

ぼくらの掲示板

仲 間

- ★ MZ-2500, XIturbo ユーザーズクラブ「T.A.C」では、第 2 次会員を募集します。活動内容は毎月 1 回発行しているディスクによる会報を中心に、いろいろなことを行っています。入会希望者は 60 円切手同封のうえ封書にて連絡を。〒569 大阪府高槻市大塚町 2-55-4 北浦真一 (18)
- ★「Team X's BLAZE」では XIturbo/X68000 ユーザーの会員を募集します。活動は主にディスク会報を発行のほか、ソフトの共同開発や情報交換などです。興味のある方は往復ハガキで連絡を。〒533 大阪府東淀川区大桐 4-5-24 小倉大次郎
- ★「ZIP-XI」では XI/X68000 ユーザーを中心とした第 2 期会員を募集します。活動は会報発行を中心に、現在は AVG の共同開発に取り組んでいます。ですからマシン語に詳しい方や CG に自信のある方は大歓迎。初心者の方にはシナリオなどで参加していただければと思っています。また、投稿プログラムの年間ポイント制による豪華プレゼント大会なども実施しています。興味のある方は切手 300 円分同封のうえ封書にて連絡を。〒037-03 青森県北津軽郡中里町豊島 工藤陵 (17)
- ★ XI/XIturbo ユーザーズクラブ「FREE XI」では、第 1 次会員を募集します。活動はゲームの情報交換を中心に行いますので、とにかくゲームが大好きだという方、大歓迎。入会金、会費、会報代など一切無料です。詳しいことはご意見やゲーム歴などと一緒に、60 円切手同封のうえ封書にて連絡を。〒633-02 奈良県宇陀郡榛原町天満台東 3-14-3 土屋信 (18)
- ★ XI/XIturbo のディスクユーザーを対象としたクラブ「うれし〜」では会員を募集します。ゲームの好きな方、ぜひご参加ください。入会金不用。連絡は 60 円切手同封のうえ封書でお願い

します。〒028-05 岩手県遠野市早瀬町 2-4-11 松田孝幸 (16)

- ★ 6 月号に XIturbo model10 ユーザーの話が載っていましたが、私の model10 は拡張に拡張を重ね、見た人を驚かせるまでになっています。G-RAM の増設や 5 インチ FDD だけではもの足りず CZ-300F の 3 インチを取り払って、電動ポップアップの 3.5 インチ 2DD をデュアルでつなぎ、FM 音源も搭載して、CP/M 上で TURBO PASCAL や HI-TECH C を使うなど、かなり金をつぎ込んでしまい、手放す気にはなれません。Oh! X の読者の方で同じように使っておられる方がいらっしゃいましたらご連絡をください。お待ちしております。〒236 神奈川県横浜市長沢区並木 1-5-410 岡本努

売ります

- ★ データレコーダ CZ-8RLI を 1 万円で。連絡は往復ハガキで。〒125 東京都葛飾区柴又 3-36-1-103 青木賢一
- ★ FM 音源ボード CZ-8BSI を 1 万 4 千円、ミュートピア CZ-139SF を 4 千〜6 千円、また XI 用マウスを 6 千〜9 千円で。いずれも完動、付属品一式付き、送料別。連絡は往復ハガキで。〒004 北海道札幌市豊平区平岡 2 条 1-57-14 八木明 (38)
- ★ FM 音源ボード CZ-8BSI (ソフト付き) を 1 万円、XI 用カラーイメージボード CZ-8BVI (turbo 用ソフト付き) を 1 万 5 千円、プリンタ MZ-1PI7 (XI 用ケーブルとインクリボン 10 本付き) を 3 万円、ポケコン PC-1360K+CE-140PK+CE-2H32M (新同) を 4 万円、PC-1261+CE-125 (取説なし) を 8 千円で。すべて送料込み。連絡は往復ハガキで。〒707 岡山県栗田郡美作町上相 852 小林英樹 (24)
- ★ アイワのモデム PV-A1200mk を 1 万 6 千円、FM

- 掲載ご希望の方は、官製ハガキに項目(売る・買う・氏名・年齢・連絡方法……)を明記してお申し込みください。
- ソフトの売買、交換については、いっさい掲載できません。
- 取り引きについては当編集室では責任を負いかねます。
- 応募者多数の場合、掲載できない場合もあります。

音源ボード CZ-8BSI を 1 万 3 千円、2 つセットの場合は 2 万 8 千円で。いずれも箱、マニュアル、付属品付き。また Oh! MZ のバックナンバー 1985 年 11 月号以降のものを 1 冊 1,000 円で。連絡は往復ハガキで。〒305 茨城県つくば市観音台 1-7-2 近森敏一 (17)

- ★ XI 用漢字 ROM・CZ-8BK2 を箱・マニュアル付き、送料込み 1 万円で。連絡は往復ハガキで。〒982 宮城県仙台市郡山新々田東 6-166 岩淵剛 (18)

買います

- ★ プリンタ CZ-8PCI を 2 万 5 千円で。連絡は往復ハガキで。〒468 愛知県名古屋市中区天白町八事裏山 60-48 第 2 向陽荘 小山徳章
- ★ MZ-80B 用 MZ-2000 コンパチボード (セキグチ) SID1002+MZ-2000 用 G-RAM (1, 2, 3) を送料込み 1 万〜1 万 5 千円で。連絡は往復ハガキで。〒245 神奈川県横浜市戸塚区深谷町 25 深谷団地 10-55 黒武者健一 (18)
- ★ XI 用漢字 ROM・CZ-8BK2 を 8 千〜1 万円で。箱なし可。連絡は往復ハガキで。〒779-01 徳島県板野郡板野町松谷シントキ南 3 和田孝史 (15)
- ★ FM 音源ボード CZ-8BSI (付属品付き) を 1 万 2 千円で。付属品のない場合は 1 万円で。連絡は往復ハガキで。〒861-04 熊本県鹿本郡菊鹿町木野 319 井手上智一 (16)

バックナンバー

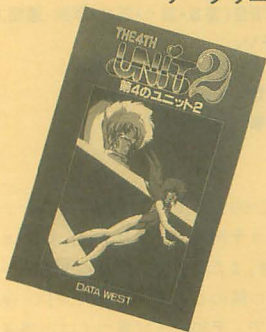
- ★ Oh! HC の第 8 号より最終号までを各 500 円で。連絡は往復ハガキで。〒489 愛知県瀬戸町小田妻町 1-273-3-402 岡本一 (26)
- ★ Oh! MZ1984 年 8 月号を送料込み 1,500 円で。ハガキ以外の切り抜き不可。連絡は往復ハガキで。〒275 千葉県習志野市袖ヶ浦 4-6-6 原英樹

愛読者プレゼント

プレゼントの応募方法

とじ込みのアンケートはがきの該当項目をすべてご記入のうえ、希望するプレゼント番号をはがき右下のスペースにひとつ記入してお申し込みください。締め切りは1988年8月18日の到着分までとします。当選者の発表は1988年10月号で行います。

データウエスト ☎06(968)1236



第4のユニット2

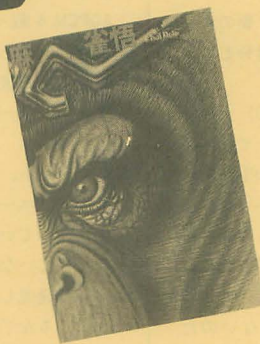
X1/X1turbo用
5"2D版3枚組 7,600円

2名

4月号のゲーム特集でもご紹介した第4のユニットに、新たな強敵が加わって登場のバージョンアップ版。アドベンチャーアクションの世界を堪能してください。

2

シャノール ☎03(702)0598



プロフェッショナル 麻雀悟空

X1シリーズ用

5"2D版 6,800円

3名

腕前に合わせて24人のなかから対戦相手を選べる本格派麻雀ゲーム。研究モードや段位戦、勝ち抜き戦などもあり、対局データもいつでも見られる。

3

ソーサリアン スーパー アレンジバージョン

CD 3,200円 3名



ソーサリアンのオリジナルサントラ。ゲームに挿入されているもののうち13曲を選んでアレンジしている。全曲楽譜付き。

6月号プレゼント当選者

① ザ・ラスベガス (広島県) 東有明 (東京都) 稲田昭 (北海道) 東理義明 ② WINDEX PRO-68K (宮崎県) 田井秀樹 (福岡県) 松尾和茂 (北海道) 荒瀬匡宗 ③ Z'sSTAFF PRO-68K (大阪府) 田中賢治 ④ 魔神宮 (三重県) 小村定 (北海道) 青山利之 (秋田県) 築瀬信悦 ⑤ T.D.F. (山口県) 安達信義 (神奈川県) 原英樹 (東京都) 山岡義道 ⑥ 桃太郎伝説 (千葉県) 新井政樹 (愛知県) 会田雄一郎 (埼玉県) 小山洋一 他7名 ⑦ XLink68 (東京都) 佐々木孝司 ⑧ E.W. (栃木県) 秋山吉康 (千葉県) 小宮山政敏 (静岡県) 秋山誠 他3名 ⑨ C-TRACE68 (神奈川県) 清水雅夫 ⑩ FINAL (千葉県) 人吉一馬 (鹿児島県) 洞克治 ⑪ 源平討魔伝 (福岡県) 中山高幸 (北海道) 堂前敏弘 (山口県) 岸勝利 ⑫ いちはにほへと X68000用 (神奈川県) 稲葉敦司 X1用 (大阪府) 松村一郎 ⑬ おさな妻奮戦記 (香川県) 伊藤浩克 ⑭ 億万長者 (大阪府) 勇尾繁輝 (東京都) 廣澤亮輔 (神奈川県) 嶋田哲朗 ⑮ 超戦士ザイダーグッツ a. (沖縄県) 伊舎堂盛行 (大阪府) 藤本修一 他18名 b. (東京都) 川崎美奈子 (千葉県) 浦川博之 他18名 c. (新潟県) 上田勇 (京都府) 嶋田睦雄 他18名 ⑯ レジェンド (長野県) 宮田淳 (神奈川県) 今里吉伸 (大阪府) 藤田義弘 ⑰ ジブシ (岐阜県) 橋本広治 (熊本県) 福田健児 ⑱ ガイフレーム (京都府) 伴哲也 ⑲ ロゴシール (群馬県) 馬場文明 (千葉県) 田中伸弘 他14名 ⑳ 麻雀狂時代 SPECIAL (東京都) 梅津紘 (埼玉県) 青木高博 ㉑ ストーム (富山県) 金戸俊道 (北海道) 藤野恵子 ㉒ デイダッシュ (千葉県) 秋葉貴男 (兵庫県) 宮本康司 ㉓ a. キーホルダー (山梨県) 望月洋紀 (福島県) 田村泰司 他3名 b. メモ帳 (2冊組) (愛媛県) 近藤崇 (宮城県) 緑川健 他3名 ㉔ ぎゅわんぶらあ自己中心派 (新潟県) 佐々木憲一 (熊本県) 永田紳治 (東京都) 比留間秀哉 ㉕ 王子ピンピン物語 (栃木県) 藤井弘 (埼玉県) 田村佳則 (愛媛県) 松本篤実 ㉖ ワールドインクス 169 a. X1turbo用 (千葉県) 井村信二 (神奈川県) 大村邦嘉 b. X1turbo2用 (大分県) 小野康夫 (石川県) 奥本広 ㉗ 棋太平 (福

岡県) 野中秀一 (愛知県) 色部弘之 ㉘ リ・バース (滋賀県) 湯沢のり子 (福岡県) 大津和之 ㉙ クリムゾン (千葉県) 田村雅樹 (神奈川県) 市間健太郎 (茨城県) 増本善久 他2名 ㉚ ミスタープロ野球 (京都府) 寺内正記 (茨城県) 木村和弘 (神奈川県) 野村信重 他2名 ㉛ 今夜も朝までPOWERFULまあじゃん (神奈川県) 星野俊英 (大阪府) 松本悟朗 (北海道) 熊岡忍 ㉜ 紫醜羅 (埼玉県) 秋山豊 (宮城県) 山本潮 (長野県) 浜田成裕 ㉝ ドームグッツ a. ポスター (大阪府) 八木一桐 (神奈川県) 山島宏紀 他4名 b. ミュージックテープ (群馬県) 新井修一 (東京都) 米山公一郎 ㉞ テレホンカード (北海道) 木下博嗣 (宮城県) 藤沼俊幸 他3名 ㉟ ディスクケース (兵庫県) 橋本弘章 (福岡県) 高橋哲史 (石川県) 橋俊次 他3名 ㊱ スーパーレイドックTシャツ a. (東京都) 小山宏美 (岡山県) 池田訓章 (栃木県) 玉木康夫 他7名 b. (宮城県) 山本幸一 (鳥取県) 松尾論 (神奈川県) 中嶋祥史 他7名 c. (岡山県) 寺尾文治 (広島県) 島田栄三 他3名 d. (神奈川県) 金子満生 (北海道) 工藤光吉 他3名 ㊲ メモ帳 (福岡県) 末次正浩 (神奈川県) 上地剛 (山形県) 宗片陽一 ㊳ オリジナル下敷き (山形県) 武藤俊哉 (大阪府) 豊嶋則雄 (岩手県) 高橋伸英 他47名 ㊴ ソーサリアングッツ a. (三重県) 坂直樹 (東京都) 仲本英生 (和歌山県) 堀内直明 他17名 b. (宮城県) 亀卦川宏人 (奈良県) 平木朝一 (静岡県) 小杉文武 他7名 c. (東京都) 本木康雄 (群馬県) 平賀修 (山梨県) 奥山信弘 他7名 ㊵ SUPER大戦略ゲームカード (長崎県) 中村浩司 (広島県) 安部広朗 他3名 (敬称略)

以上の方が当選されました。おめでとうございます。品物は順次発送いたしますが、入荷状況などにより遅れることもあります。また、公正取引委員会の告示により、このプレゼントに当選された方は、この号の他の懸賞には当選できない場合がありますので、ご了承ください。

覚えてますか？ 猫とコンピュータの共通点。

Oh! MZ 1987年7月号まで25回にわたり連載されたユニークなエッセイが、加筆・修正のうえ再編集されて一冊の本になりました。パソコン好きのダンナ様と一人息子、それに、ときどき人間よりも人間らしい白猫ホンニャアが、著者の筆先から生き生きと動き回ります。扉を開けたら、そこはもう“たかざわきょうこの世界”。きっとあなたも、猫かコンピュータがほしくなることでしょう。

最新刊

7月下旬発売予定

A5判 定価1,200円

高沢恭子 著

猫とコンピュータ



猫とコンピュータ

高沢 恭子 著



日本ソフトバンク

好評既刊
大增刷出来！



試験に出る X1 ハードウェアのフルコース

祝 一平 著
B5判 定価2,800円

X1のハードウェアをくまなく探検した祝一平氏の名著。オリジナルプログラムも豊富に掲載。ユーザー必携です。

株式会社 日本ソフトバンク出版事業部

〒102 東京都千代田区九段南2-3-26 ☎03(261)4095

SOFT
BANK

DRIVE ON

このコーナーでは、本誌年間モニタの方々のご意見を紹介しています。今月は6月号の記事に関するレポートです。

●以前は私にとってのシステム環境といえばBASICでしたから、使いやすいコマンドの多いBASICを積んだマシンがもっとも優れていると思っていました。現在では、やはり良いエディタと、良いFEPと、使いやすいアプリケーションのあるOSが優れたシステム環境ではないだろうか、と思っています。つい最近までアセンブラはアブソリュートアセンブラとしか考えられませんでした。DUAD-88は見たことがある程度ですが、EDASM(ZEDAも似ている)よりも使いやすいとは思えません。それに、S-OSのコストパフォーマンスは高いと思うし、ZEDAで決まりでしょう。それに、華門氏の言うように、恵まれた環境よりもそうでないところでプログラミングを始めたほうが、より血肉になると私も思います。

岡田 忠宏 (19) MZ-2200, X68000 広島県
●パソコンのシステムではできるだけ情報を公開してほしい。私の持っているポケコンの話になるが、システム・サブルーチンの一覧表があるにはあっても入出力レジスタすら書かれていなかった。「システムを読むためのアセンブラ入門」を読んで、たしかにソースの解析は勉強になり知識もたくさん得られると思った。しかし、以前あるワープロソフトのかな漢字変換プログラムを逆アセンブルして死にそうになったのを思い出してしまった。初心者者こういうときは気をつけなければいけませんね。

関根 孝司 (20) MZ-1500, PC-1480U 東京都

●マシン語は、まず自分で作ってみて、うまくいかない→他人のプログラムを見てみよう→あー！ そうか！ とやっていくのが一般的だと思います。失敗や困った経験が大切なのです。それから「あぶない福袋」のSPECIAL HARRIER は最高に笑えました。しかし、パロディとはいえ、よく考えるとみんな読者の望んでいることなんですね。

福留 英明 (18) MZ-2500 東京都
●システムはユーザーにとってツールボックスでなければならない、と私は思います。単一の製品であってはならないのです。ユーザーが好きなときに、必要な部品をその中から取り出して利用できればいいと思います。とにかくいっぱい道具が入っていてその1つひとつが本当に有効で、しかも何にでも使える。また、それは拡張や切り離しが自在で、わがままなユーザーの要求に常に柔軟に答えてくれる。優れたシステムとは、まあ、こんなところだと思います。「よりよいソフトウェア環境のために」についてですが、パソコンを今のワープロとこのように比較するのはちょっと無理だと思います。それは、パソコンには汎用性を持ち続ける必要があるからです。何にでも対応しなければならないから、起動直後にプログラムの入力素人を求めるような形にもなるのでしょう。我々は、多摩氏の言うように、ハード、ソフトの製品に関するフィードバックを、メーカーにぶつけ続けなければならないと思います。

原 悟 (18) X1turboII 宮城県
●私がMZ-1200でマシン語のプログラムを組むのに使用していたアセンブラは、SP-210-2104のエディタデバッグ4本セットで、エディタでプログラムを組み、アセンブラでコンパイルし、エラーが発生したらデバッグで手直しして……と、こう書くに簡単なのですが、この1つひとつの工程の間にはロード/セーブがあるので。つまり、エディタのプログラムを起動させ、プログラムを組み、ソースプログラムをセーブし、アセンブラのプログラムを起動させ、ソースプログラムをロードし……。M80に比べるととんでもない遅さでした。こんなことをM80を入手するまで続けていたのですから、今考えると実に恐ろしいことであります。ちなみにM80は決して遅くない。何をしてもイライラするucom82より速い。ようするにディスクへのアクセスタイムが遅いのです。私はいわゆるジャンク屋で、10Mバイトのハードディスクを1個当たり8000円で買ってきて使っています。

松本 剛 (20) X1turboZ, PC-1350/1501 神奈川県

●SLANGで気に入っているものに、VAR, CO

NST, ARRAYなどがある。「宣言しなければ使えない」ことこそプログラマを余計なバグから解放してくれると思うからだ。SLANGはこれからS-OSの標準構造化言語として使われていくだろう。拡張関数、オプティマイズルーチンの改良など継続的なサポートをお願いしたい。また、「X68000BASIC入門」に表1として挙げられていた「MMLデータ一覧」にシンプルイズベストという意味で花丸をあげたい。X68000のMMLデータが見事にまとめられており、これからX68000でMMLを使おうと思っている人にはたいへんありがたいものだろう。それから、LISPはむずかしいが、「マシン語体操1・2・3番外編」は、LISP講座としては大変よい記事だったと思う。

山口 幸一 (22) X1turboII, X68000 ACE, JR-100, PC-1245/55, PC-E200 宮崎県

●Human68kとMS-DOSとの違いは、表面的にはCPUとかアプリケーションの数とかでしょうが、本質的には目指すところが違うと思います。MS-DOSというのはCP/M-86を強く意識して作られていて、まだ16ビットパソコンが出始めのころだったこともあるけれど、パソコンはこうありたい、というポリシーがあまり感じられない。一方、Human68kはX68000とともに、パソコンはこうありたい、というものを考えているなど感じられるのです。MS-DOSマシンやMACのようなマシンに影響されながら、究極のパソコンになろうとしている。そこが素晴らしい。

野村 正文 (19) MZ-80K, X1D 茨城県
●マシン語を理解できるようになった者としてひと言。「そしてすべてが見えてくる」、ほんとうにそのとおりです。最初はなにがなんだかわからず、なにから始めたらいいのかわからず困っていました。しかし、ニーマニックで書かれたプログラムを何度も何度も解析し、自分でプログラムをデバッグして、ある日突然、ほんとうに突然、前日までとはまったく違ってすべてが見えてきたのです。マシン語を理解しようとして苦しんでいるとしたら、きっとそれは「すべてが見えてくる」直前なのだと思います。やがて苦しんだかがあったとわかるでしょう。

佐藤 孝 (31) MZ-2500, PC-9801VX41 埼玉県

ごめんなさいのコーナー

6月号 NAMPAシミュレーション
LISP-85の書き換えアドレスがずれていました。

3BA8H → 3BA9H
に変更してください。

6月号 信州

このプログラムをコンパイルするには820行、910行末尾の「!」を削除し、新たに825行、915行に閉じカッコだけの行を作ってください。

バグに関するお問い合わせは
☎03(263)2230(直通)
月～金曜日16:00～18:00

7月号 ポケコンの新しい世界

PC-E200ではPC-1400シリーズのプログラムをテープから読むことはできませんでした。PC-E500では可能です。お詫びのうえ訂正いたします。

お問い合わせは原則として、本誌のバグ情報のみに限らせていただきます。入力法、操作方法などはマニュアルをよくお読みください。また、よくアドベンチャーゲームの解答を求めるお電話をいただきますが、本誌ではいっさいお答えできません。ご了承ください。

乱, 乱, 乱数 楽しいな… 今月の特集は計算だ

▼さあ夏休みです。どんな計画を立てていますか？ 白鳥座や蠍座が夜空の主役になり、夜更かしもいちだんと楽しくなってきましたね。さて、Oh!Xではたっぷり数字と計算を堪能していただこうと、コンピューティングの基礎、数値演算を特集しました。乱数の素顔、 π の不思議など、つくづく1+1が2であるという仮定の偉大さがわかるなあって思いませんか。

▼今月から登場する連載が3本。まず村田敏幸氏による「Z80マシン語ゲーム工房」。勉強しがいのあるマシン語の記事を、という読者の皆さんの要望にお応えしました。早速感想を聞かせてください。ご意見、ご要望もお待ちしております。

それから1年振りに本誌へ戻ってきた「猫とコンピュータ」。ひょっとしたら人間より賢い(?)あの白猫ホンニャアが、また活躍します。間もなく単行本も出されますので楽しみに。

そしてリレー連載によるエッセイ「われら電脳遊戯民」もスタートしました。心底ゲームの好きな彼らのこと、迫力ある内容を期待してください。

▼次に、中森章氏の「X68000BASIC入門」がとうとう最終回を迎えました。X-BASICとX68000の強力な機能をくまなく探索したこの連載は、ユーザーの皆さんにとって強力な味方でした。

もうひとつ、浜口勇氏の「実用(?)オブジェクト指向のゲームプログラミング」も今月で終了です。連載中は難解だという声が多数ありましたが、完成にこぎつけたスネークゲームはいかがだったでしょうか。

今後の参考にもいたしますので、ぜひ、ご意見、ご感想などお寄せください。

▼今月の「知能機械概論—お茶目な計算機たち—」と「Between The Lines」は、どちらも筆者が多忙のため、残念ながら休載します。来月は復活できると思いますので、ご容赦のほどを。

▼さあて、お盆休みをにらんでの締め切り設定を考える頃になると、暑さも本格的になります。かき氷の食べすぎでおなかこわしたりしないようにね。

投稿応募要領

- 原稿には、住所・氏名・年齢・職業・連絡先電話番号・機種・使用言語・必要な周辺機器・マイコン歴を明記してください。
- プログラムを投稿される方は、詳しい内容の説明、利用法、できればフローチャート、変数表、メモリマップ（マシン語の場合）に、参考文献を明記し、プログラムをセーブしたテープ（ディスケット）を添えてお送りください。また、プログラムは最低2回はセーブしてください。
- ハードの製作などを投稿される方は、詳しい内容の説明のほかに回路図、部品表、できれば実体配線図も添えてください。編集室で検討の上、製作したハードが必要な場合はご連絡いたします。
- 投稿者のモラルとして、他誌との二重投稿、他機種用プログラムを単に移植したものは固くお断りいたします。

あて先

〒102 東京都千代田区九段南2-3-26井関ビル

日本ソフトバンク出版部

Oh!X「㊟㊿㊿㊿」係

S H I F T ・ B R E A K

▶今月はMIDI特集でした。結構楽しみにしていた人が多かったんじゃないかな。自分もそのひとりなんだけれども、仲間にいれてもらえなくて残念。ところで、X68000用のMIDIインタフェースボード早く出ませんか。一緒にシーケンスソフトなんかついてこないかな。それに加えてMMLでMIDI出来たりするとMML派の私は最高に嬉しいんですけど。

(善)

▶予備校の夏期講習が始まっていますね。去年の私と同じように、予備校生のなかには勉強サボってこれを読んでいる人もいられるかもしれません。今、君が怠けるのは簡単なことです。でもあとで後悔するのも君自身なんです。受かれとは言わない。また浪人だっていいじゃない。でもベストを尽くしてください、君の受験生時代を悔いないために。(で)

▶いやー、私もやっと自動車免許を取りました。それにしても、免許証の写真撮影って緊張しますね。みんなも学生証の写真撮影なんかで経験あると思うけど、あれって何年も使うもんだから、悲惨な表情に写っちゃうと1年中笑われるんだもんね。よくいって、殺人犯みたいな顔に写っちゃうやつ。

(クリーミーマミの主題歌を教えてほしいH.K.)

▶最近、みょーに疲れる。年のせいだろうか。まさか！まだ20歳前だぜ。サークル内の人間関係は難しいし、仕事には追われまくるし、一応勉強もしなくちゃならない。無理もないな。でも遊ぶときになるとやたら元気になる私はいったい何者なんだろう。

(それでも一応幸せなC.W.)

▶「みんなのうた」(サザンのじゃないよ)はかなり凄いいいことを最近知った。学校に行かなくていいし、仕事をしなくてもいいから「おじいちゃんていいな」というとんでもない歌があったり、山田邦子作詞/歌の「サボテンがこわい」では歌詞もさることながら、バックの粘土アニメが凄いいい。(Mu)

▶水族館は奥のビルの10階にあった。昼休みが終わったサラリーマンらとエレベーターへ。10階に着いたのは2人。中ではカップルやおばさんのほかには元気なイルカ、丸い目のアザラン、腹を見せて泳ぐエイ、餌づけをするギャル、腹の上に子供を乗せて優雅なラッコ。しばし異次元をさまよひしおち、屋上では風切羽を切られて飛べないフラミンゴ。(K)

▶「伝説巨神イデオン」のビデオが発売になったのでさっそく買ってきた。本放送のときは放映時間がコロコロと変更になって追跡するのが大変だっただけに思い出深い作品だ。当時は物語の進行情が遅いという批判が多かった(僕もそう思っていた)が、まとめて観るとちょうどいいテンポだ。これで予告編が収録されていれば完璧だったのに。(KO)

▶消費税が3%だそうです。例外なく広く薄く課税し、税金分を値引きするようなことは禁止するそうです。50円のお菓子は51円に、Oh!Xは556円に、少年ジャンプは175円になります。1,5円玉が不足してみんな困るでしょう。政治とはそーゆーものです。ところで自動販売機やゲーセンは103円になるのでしょうか。どーすんの？(M)

▶投稿整理にやって来たH氏がファイルを探して歩きまわっている。「たぶんUさんのとこだと思うんですよね」とH氏。でも彼の机の上はダンジョン、いやタワーリングインフェルノだからなあと、おっかなびっくりのぞきこんだら、あら、ロマンシングザストーンだ。その日、私はU氏の机で見つけたのと同じテレマンを6枚とも買ってしまった。(よ)

▶2回目の締め切りが過ぎた。誰も原稿を持ってこない……。早朝のマシン室で「こんなのREDUCEがあれば一発なんです」と加藤氏は一所懸命、換算を繰り返す。ゆっくり出社し、ラッシュ前に電車で帰る。1日4食、規則正しい生活。これで帰宅してから食べるのが朝食でさえなかったら、きっと素晴らしい生活なんだろうなあ。(U)

▶もうすっかり夏だというのに、夜行性の私は朝(昼だっけ)起きるのがつらい。だから目覚し時計2個に大音量にしたCDのタイマーセットという強行手段に出たのまではいいのだが、先日レベッカでは地震かと思って飛び起きたし、大滝詠一では子守歌に聞こえてまた寝てしまった。誰かスッパリと爽快に目が覚める音楽があったら教えてください。(N)

▶X.Cの登録ユーザーにはニューバージョンが無料で配布されたそうで、先月号でスッぽい(?)バグも取れている。シャープさんも味なマネをしてくれちゃって。さて、今月の数値演算特集では、難解な数式の嵐に編集室でも目を皿にしたり点にしたり。はつきりってムズいものはムズいけど、Oh!Xの読者ならきっとがんばって読んでくれるよね。(T)

microOdyssey

いまだにROGUEをやっている。世間はソーサリアンだ、Ys IIだ、ファンタジーIIIだと騒がしいが、ストーリータイプのゲームはいまいち手を出す気になれない。毎月、出張校正前には一瞬だけ仕事が終わるときがある。そういう台風目のようなときにはROGUEがちょうどいい。エンダーの護符はまだ遠いが、何年かかってもいつかは究めてみたい。

もともと私がこのゲームを始めようという気になったのは、本誌の前編集長Y氏がこのゲームを評して「ある意味でウィザードリィを超えた」と、珍しく高い評価を下したことによるところが大きい。実際、手を出してみると豊富なアイテムを集めるのは楽しいし、アルファベット1文字のモンスターも非常に個性的に思えてくる。とにかく手軽に手を出せるのがいい。

一時期、市販のコンピュータRPGが経験値稼ぎとアイテム探しのためのモンスター殺戮ゲームと化したことがあった（今でもそうかもしれないが）。そこでその批判として叫ばれたのが「コンピュータRPGにはストーリーがない」ということと「難しくすればいいものではない」という意見だった。こうして、Ysやドラクエのようなストーリー重視かつ甘口RPGが誕生したのだらう。これはこれで悪くない。むしろ歓迎すべきことであらう。

しかし、これらのゲームで往々にしてわけもわからず行き詰まっている人を見かける。イベントに対しては基本的に一本道なのだ。「単に作者に踊らされているだけじゃないですか」というと「踊らそうという側と踊らされようというプレイヤーがいて、初めてゲームが成立するんじゃないか」。それはもっともだが、RPGってのはそういうもんだっけと思ってしまう。

基本的にROGUEやウィザードリィといったゲームにはストーリーというものが存在しない。だからといって、ドラマがないわけではない。ストーリーがないにもかかわらず、国産RPGのように殺戮ゲームになり下がっていない（そう遊ぶこともできるが）。さて、どこが違うのだろうかと考えてみても、ゲームバランス以外にこれといった大きな違いはないようにも思われる。4MROMだ、ディスク5枚組だといった物量作戦に頼らなくとも、しっかりとバランスのとれたゲームはオンメモリ、キャラクタ表示のみでも最高に面白いのだ。私はROGUE以上のゲームを知らない。

最近では派手なゲームが多いためか、こういったゲームの本質に関することがおろそかにされているのではないかな。はたして、多くの人が現在制作中（あるいは構想中）であろう、「自然会話で進行し、2桁のパラメータを持ち、果てしないマップを持ち、進行状況でシナリオが変化するタイプの究極のRPG」などは必要なのだろうか。なにか方向性を見誤っているのではないかな？

ある日のM氏との会話「どうしてROGUEみたいなゲームをS-OS用に作る奴がいらないんでしょうね」「単にROGUEを知らないんじゃないですか」うーん、これは残念なことだ。市販ソフトウェアに対する挑戦という意味ではS-OSのようなシステムにこそ、こういった飾りを捨てた本物のゲームが現れてほしいのだが。（U）

1988年9月号 8月18日(木)発売

特集 半期に一度のグラフィックバザール MZ-2500用グラフィックエディタ

C調言語講座PRO-68K 謎の低次元グラフィック
全機種共通システム

WINER用各種機種LNPRNTルーチン/超小型エディタ
TED-750/シューティングゲーム MANKAI

バックナンバー常備店

東京	神保町	三省堂神田本店5F 03(233)3312 書泉ブックマートB1 03(294)0011 書泉グランデ5F 03(295)0011 八重洲ブックセンター3F 03(281)1811 紀伊国屋書店本店 03(354)0131 高田馬場 未来堂書店 03(200)9185 大盛堂書店 03(463)0511 池袋 西武百貨店11Fブックセンター 03(981)0111 西武百貨店9F コンピュータ・フォーラム 03(981)0111 久美堂東急ハンズ店 0427(28)2783 町田 久美堂東急ハンズ店 0427(28)2783
神奈川	横浜	有隣堂横浜駅西口店 045(311)6265 有隣堂ルミネ店 045(453)0811 有隣堂藤沢店 0466(26)1411
神奈川	藤沢	

厚木	有隣堂厚木店 0462(23)4111
平塚	文教堂四の宮店 0463(54)2880
千葉	柏 新星堂カルチェ5 0471(64)8551 船橋 西武百貨店10Fブックセンター 0474(25)0111 芳林堂書店津沼店 0474(78)3737 多田屋千葉セントラルプラザ店 0472(24)1333
埼玉	川越 黒田書店 0492(25)3138 川口 岩瀬書店 0482(52)2190 茨城
水戸	川又書店駅前店 0292(31)0102
大阪	都島区 駿々堂京橋店 06(353)2413
京都	中京区 オーム社書店 075(221)0280
愛知	名古屋 三省堂名古屋店 052(562)0077 パソコン上り前津店 052(251)8334 刈谷 三洋堂書店刈谷店 0566(24)1134
長野	飯田 平安堂飯田店 0265(24)4545
北海道	室蘭 室蘭工業大学生協 0143(44)6060

定期購読のお知らせ

Oh! Xの定期購読をご希望の方は、最寄りの郵便局にある払込用紙に、

口座番号 東京1-29307

加入者名 株式会社日本ソフトバンク

とご記入のうえ、年間購読料6,500円を添えてお申し込みください。その際、裏面の通信欄に「〇年〇月号よりOh! X定期購読希望」と忘れずに明記してください。なお、すでに定

期購読をご利用いただいている方には、購読期限終了と同時にご通知申し上げますので、同封の払込用紙をご利用ください。

海外送付ご希望の方へ

本誌の海外発送代理店、日本IPS(株)にお申し込みください。なお、購読料金は郵送方法、地域によって異なりますので、下記宛必ずお問い合わせください。

日本IPS株式会社

〒101 東京都千代田区飯田橋3-11-6

☎ 03(238)0700



8月号

■1988年8月1日発行 定価540円 ■発行人 孫 正義 ■編集人 笹口幸男

■発行元 (株)日本ソフトバンク

■出版事業部 〒102 東京都千代田区九段南2-3-26

井関ビル

☎03(261)4095 FAX 03(262)8397

編集室☎03(239)4156

出版営業☎03(261)4095

広告営業☎03(297)0181

■本 社 〒102 東京都千代田区九段南2-3-14 靖国九段南ビル ☎03(263)3690(代)

TELEX 東京 232-4614JSBTYJ FAX 03(263)3660

■西日本営業部 〒541 大阪府大阪市東区南本町2-6 明治生命塀本町ビル10F

☎06(264)1471(代) FAX 06(264)1481

■印 刷 凸版印刷株式会社

©1988 SOFTBANK CORP. 雑誌 02179-8 本誌からの無断転載を禁じます。

月刊

Oh!PC

8月号
500円

好評発売中!



特集 データベースで情報整理

RDB基礎知識
実践カード型データベース PC-9800 The CARD2/Ninja2
PC-8800 日本語MYCARD88,
88CARD, スーパー春望

言語型データベース導入ガイド 桐とdBASEでCDと蔵書整理!
ホットメニュー Eve/知子の情報

第2特集 ワープロソフトにおける日本語入力の現状を探る
一太郎/新松/VJE-Pen/ニセコA/オーロラエース/
KOA-文書/創文α

●新連載 ハイパーテキスト・パワー

●米国ショウ速報

●OS新時代の幕開け 32ビットPC-9801RA2/5

月刊

Oh!FM

8月号
540円

好評発売中!



特集 マシン語環境グレードアップ

FM-7系用マクロアセンブラ
マシン語プログラム徹底解析
F-BASIC V3.0用フルスクリーンエディタ
6809二モニタ一覧表
オンメモリ版簡易アセンブラ

●3D-RPG「LABYRINTH OF DARK」

●LISPインタプリタの解説

〈連載〉カムイの言語見聞録/MML ミュージシャン養成講座/
データベースを作成する/F-BASIC解体全書/
Let's PLAY MUSIC!!/谷山浩子のエッセイ

月刊 コンピュータ技術者必携
第2種・第1種・特種受験

情報処理試験

8月号
580円

好評発売中!



特集1 2種午前問題の理解度チェック

〈ハズ〉 主要8テーマ徹底演習

基数変換/アドレス指定方式/磁気ディスク装置の計算/記憶装置の種類と
特徴/オペレーティングシステム/プログラム開発/システムの信頼性/デ
ータ通信

特集2 1種実力養成ゼミ 速攻! 関連知識

(数学)ベクトル・行列/微分・積分:(工業)待ち行列/意思決定理論:(商業)財
務諸表分析/損益分岐点分析/利益計画

▶カラー受験ゼミ ISDN

▶ザ・プロジェクト 富士通研究所・並列処理マシン「CAP」プロジェクト

▶続・コンピュータ最前線 にぎやかになったハイテクアートの現状

▶1種重点講座 必須コンピュータの知識/徹底マスタープログラム設計

(別冊付録) 昭和63年度10月情報処理技術者試験受験願書一式

(オンライン技術者試験の出題科目の詳細も併せて掲載!)

月刊

Beep

MAGAZINE FOR GAME KIDS

8月号
420円

好評発売中!



特集1 Beep版“夏休みを256倍楽しむ方法”

Beep版“風雲! たけし城”/激射! 長浜ワンダーウォーズ&
アメージングスクエア/真夏のマルチプレイゲーム血みど
ろの対決/肉体派カードゲームわはは本舗ライブ!お買
い得カードゲームカタログ他

特集2 ドライな味わいセガ・スペシャル

シノビ/魔王ゴルベリアス/LORD OF SWORD/天才バカボン

●今月のパイルドライバー 獣王記(ビデオゲーム)

●徹底研究スペシャル イースII(パソコン)

三国志(ファミコン)

●野球ゲームで暑さをブツとばせ! ベストプレープロ野球

Shogun

SG
SOFTWARE
LIBRARY
ソフトウェアライブラリー

●本物かどうか
●超多機能の条件。

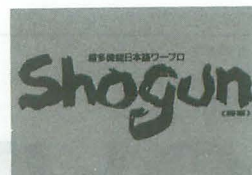
定価¥34,800

X1シリーズ用ワープロNo1

(株日本ソフトバンク刊「Oh/新作
売れ筋」(〜Vol.181)の全国売り上げ
ランキング調査による)

16ビット用最新、自動/一括/連文
節変換システムKatana(刀)の完
全移植。143万種にも及ぶ多彩な
文字表現。*1本格的データベース、
表計算機能搭載。16ビットワー
プロソフト、データベースソフトなど
MS-DOS上で動くソフトとのデー
タ互換。*2その他すべての機能が
16ビット用に開発されたパーツ群
により構成。フルスペックでなおか
つ超高速。

- Katana(刀)が自動/一括/連文節変換実現。
- カード型データベース機能、表計算機能搭載。
- 他の追従を許さぬ文字表現力。
- 多様な用紙への印刷が可能。



SHARP X1シリーズ用2HD版
SHARP X1シリーズ対応2HD版

※本製品はX1ではお使いいただけません。あらかじめご了承ください。

SG 人を大切にできるテクノロジー
株式会社 サムシングクラブ
〒104 東京都中央区新富1-2-5 201号 ティアーズビル
TEL.03-23270800(代)

※1.文字サイズ・文字種・文字の位置・網かけ・下
線・カラー設定の組みあわせによる計算 ※2. MS-
DOSとのデータ互換は2HD版のみ ※MS-DOSはマ
イクロソフト社の登録商標です

《広告の半ページ》 相変わらずウソくさいけど本当に売ってます。

月刊 電脳倶楽部 8月号 (Vol.3) 7月18日発売

2HDディスクに入ったX68000のための雑誌だっ!

納涼ソフトで夏が来るっ!

花火ソフト: スターマインから線香花火を経由してヘビ花火まで
ホラー、オカルト、スプラッターソフト!

パソコンのほらわた

PDS

- ATTRIB.Xをパワーアップ: ATTRIBED.X
- EJECT.X, FF.X, PCMSTOP.X, OFF.X, TVCTRL.Xなど、ピリリと
小技をキメる
- タテ・ヨコパズルジェネレータ

編集長祝一平からの御挨拶「これから暑い夏がやってくるが私のせーではありません」

満開製作所 電脳倶楽部 編集部

〒171 東京都豊島区要町1-3-24 三浦ビル3F
TEL.(03)554-9282 (いたずら電話はしないでね)

BASIC外部関数

- キーバツプアしてしまうkey0()
- EJECT()など、もう一度ピリリと小技をキメる
- MSXマウスをつないでしまったりする

RATドライバの製作 - その1

- 周辺機器争奪バトルロイヤル参加者募集
- その他、色々思いつくままにやってしまうのだ

さらには謎のプレゼントも作製

もちろん、これ以外にてんこもりっ!

なお、内容は一部変更されることがあります。御了承ください。

販売方法は通信販売のみです。お申し込みの方法は左記の住所へ現金書留で

◆ 定期購読 6ヵ月分 6,000円 (郵送料サービス)

◆ 何月号 (Vol.何?) からの購読かを明記してください。創刊号に逆上っての購読もお受けしております。

◆ 郵便振替を御利用の場合は口座番号「東京 5-362847 満開製作所」をお願いいたします。
(振替を御利用の場合は発送までに10日以上かかります)



専用

turbo OK-システム 漢字

個人簿記会計 財計くん 2HD版
定価 49,800円

出力帳票: 科目一覧表・摘要一覧表・期首
試算表・期末試算表・貸借対照表・損益
計算書・仕訳帳・各科目別元帳・合計残
高試算表

処理金額 9桁10億円/年間
月間仕訳処理数 900件まで
仕訳入力は一度 振替伝票方式を採用
使用勘定科目数 75個(年度別変更可能)
摘要小書き入力 AとBの2つ
Bは自由入力
オート・ソート 仕訳訂正で
日付自動処理
ラクラク金額入力 カンマ付、無
どちらもOK

プリンター用紙

縦11インチの白紙又は罫線入りを使用
下さい。

ドットプリンターなら、複写用紙も使用
できます。

能力アップの内容

1. ディスクの入れ替えなしでシステム・
ユーザー辞書が使えます。
2. 月次繰越処理と決算繰越処理のルーチ
ンを設け、2D版での手作業処理を解消
3. 科目&摘要の入力時にHELP機能有
4. 1枚のデータ・ディスクで3倍のデー
タが保管可能
5. 2HDとなりより高速処理を実現

「個人簿記会計 財計くん」 2D版
定価 39,800円

2HD版との相違は、先の能力アップの
内容以外の通りです。

各資料のご請求は

各製品には、詳しい説明資料(印字サン
プル付)を用意しております。又、実費
2,400円にて各デモ・サンプル版も発送さ
せて戴いております。

説明資料は各1部あたり200円分の切
手を同封の上、必ず封書にてお申し込み下
さい。毎週月曜日に発送致します。

デモ・サンプル版の発送は逐次おこな
っております。

財計くん 売掛管理台帳 2HD版
定価 39,000円

出力帳票: 納品書・請求書・領収書・アイ
ウェオ順顧客一覧表・取扱商品一覧表・
売上日計表・売掛残高一覧表・DMシー
ル(条件検索可)

処理金額 9桁10億円/年間
1顧客処理件数 60件/月間(繰越可)
処理顧客数 1DataDisk 1200名
取扱商品数 1DataDisk 250品目
登録済顧客変更 台帳内「変更B」で自在
メッセージ出力 請求書・領収証に可能
帳票3段階選択 顧客別orメ切別or全部
商品単価無登録 250品目が無限使用に
ラクラク金額入力 カンマ付、無
どちらもOK

プリンター対応表

売掛管理台帳にはプリンターにより4つ
のシリーズ品番がございます。ご購入の際
にはご確認願います。No701・No702・No
703の用紙はヒサゴGB342と縦11インチの
白紙又は罫線入りのものを使用します。

No701: CZ-8PK3・CZ-8PK4・CZ-8PK5・
CZ-8PK6・CZ-8PK7・CZ-8PK8・
CZ-8PK9・VP-80K・VP-130K・
VP-85K・VP-135K
(VPシリーズ要X1ROM)

No702: CZ-8PK2・CZ-80PK

No703: CZ-8PD3・CZ-8PD2・CZ-800P・
SP-80(SPシリーズ要X1ROM)

No704: ドットプリンターなら2枚複写用
紙を使用できます。縦11インチの
白紙か貴社の専用フォーム紙をご
使用なさる時に便利です。なお専
用フォーム紙は貴社で作製願いま
す。

能力アップの内容

1. ディスクの入れ替えなしでシステム・
ユーザー辞書が使えます。
2. 商品名の入力時にHELP機能有
3. 2HDとなりより高速処理を実現

「財計くん 売掛管理台帳」 2D版
定価 29,000円

2HD版との相違は、先の能力アップの
内容以外の通りと、処理顧客数が600名に、
取扱商品数が150品目となります。

「DATA・CARD 1200」2D版
定価 32,000円

カード型データベースとしての機能と
グラフ作成ツールのグラフデーター・ファ
イル機能を持っています。

検索は1,124枚のデーターカードから3
重条件を処理します。

項目設定は自由設定で12個まで可能
DMシール発行・葉書宛名印刷も条件検
索できます。

カードNoによるデーターの抜粋・ステッ
プ印刷ができます。

7種類・22タイプのグラフを作成し、12
項目12データーを1単位として1DataDisk
内に76個を格納し、処理します。

縦棒グラフ・横棒グラフ・帯グラフ・円
グラフ・折線グラフを作成します。各棒グ
ラフは3D使用可能です。

ご 購 入 は

全国シャープOAショールームには、デ
モ・サンプル版が配布されております。ど
うぞ、ご利用下さい。

ご購入はお近くのシャープパソコン販売
店か、有名ショップでどうぞ。

お急ぎの方は直接現金書留でお申し込み
下さい。なお、その際は、商品名・機種名
(プリンターを含む)・メディア名・住所・
氏名・連絡先お電話番号をご明記下さい。

直接販売の場合、送料は弊社負担です。
製品はフットワーク便にて直送させていた
だきます。(出荷日には、弊社より、出荷
ご案内と、送り状の商品お問合せ番号をご
連絡申し上げております。)

なお、弊社の財計くんシリーズ、DATA・
CARD1200ともシリアルNo入りとなって
おります。

業者の方は、各問屋さんへお申し込み下
さい。

※日曜・祭日はお休みです。※

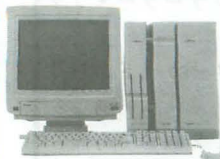
〒885 宮崎県都城市都島町430-2

OK-ハウス

TEL 0986-25-0303
FAX 0986-25-9553

BASIC HOUSEで68000CPUが大流行

SHARP

BASIC HOUSE
オリジナルセットX68000 (パーソナル
ワークステーション)
X68スーパーコブラⅡ2MBバージョン
本体(増設メモリ内蔵)
専用ディスプレイ標準価格
¥530,800
超特価
¥398,000

SHARP

NEW
20MHD内蔵X68000 ACEHD
20MBハードディスク内蔵版本体CPU
専用ディスプレイ
チルトスタンド
標準価格
¥525,400
特価 ¥478,000

Apple Macintosh Plus.

NEW
2MB漢字 Talk Ver.2.0
2MBメモリ内蔵
標準価格
¥428,000
超特価
20MBハードディスク付
¥428,000

長期クレジットOK 送料2,000

長期クレジットOK 送料2,000

長期クレジットOK 送料2,000

BASIC HOUSE

X68000 オリジナルハードウェア・ソフトウェア新製品

新発売!!

好評発売中

型番
KGB-X681MB
1MB増設メモリ
●ACEHD版等は使
用できません。

定価 ¥32,000

近日発売予定

型番
KGB-X68PRK
数値演算プロセッサ
4MB増設RAMボード
●数値演算プロセッ
サはソケットのみ増
設メモリは1MB実
装。

定価 ¥58,000

好評発売中

型番
KGB-X68ADC X
12Bit 16チャンネル
高速A/Dコンバータ
サンプルソフト付

定価 ¥128,000

好評発売中

型番
KGB-X68PIO
16Bit input
16Bit output
高級絶縁型PIO
サンプルソフト付

定価 ¥68,000

好評発売中

型番
KGB-X68DAC
12Bit 4チャンネル
高級D/Aコンバータ
サンプルソフト付

定価 ¥118,000

- B6-6305..... ¥6,800
C言語ライブラリー(XBASIC用)
B6-6301をお持ちの方はどうぞ!
- B6-6306..... ¥14,800
BASIC拡張関数パッケージ C言
語ライブラリー付
- KGB-X68UNB..... ¥6,800
X68000用ユニバーサル基板
金メッキ・スルホール・カードプラー付

開発速報

★第1弾

X1turboシリーズ

商品発売予定.....63年8月初旬
商品価格.....未定(とにかく低価格でします)

MS-DOS(PC-DOS)エミュレータ

IBM(PC-DOSver3.2) NEC(MS-DOSver3.1)が動きます。

★第2弾

X68000でシャープワープロ書院用のハンディプリンターが使用できます。

商品発売予定.....63年7月末日
商品価格.....¥24,800

X68000用ハンディプリンター

★第3弾

Human 68Kを使用する上で、あれば便利!という様なユーティリティを70個も用意したソフトです。1つのユーティリティが何と!97円で買えるのです。

商品名.....Toys & Tools
型番.....B6-6307

商品価格.....¥6,800

X68000ユーティリティソフト

★第4弾

X68000で初めてのMIDIインタフェースユニットハードウェア完成

商品名.....MELODY BOX
商品価格.....低価格で!!

商品発売予定日.....未定

MIDIインタフェースユニット

★第5弾

X68000でニューメディアAV対応テレビ(21PアナログRGB付)が接続出来るコンバータユニット

商品名.....アナログRGBコンバータ(仮称)
商品価格.....¥12,800

商品発売予定日.....7月末日

アナログRGBコンバータユニット

興味のある方は、開発者までお問い合わせください。

全国どこでも発送可 長期クレジットOK 送料全国均一¥1,000 宅配便にて即日配送

株式会社計測技研

本社営業部/マイコンショップ/通販部 宇都宮市竹林町503-1 TEL0286-22-9811 FAX0286-25-3970

マイコンショップ

BASIC HOUSE

お申し込み・お問い合わせは

☎0286-22-9811(代)



シャープコーナーさらに充実!
夏休みお楽しみセール7/20~8/20
●お買上げの際学生証をご提示の方、
ゲームソフト他サプライン品20%OFF!
●期間中1万円以上お買上げの方に
ステキな景品プレゼント!

営業時間

AM10:00~PM7:00

(日曜・祭日はPM6:00まで)

年中無休

これからは
16ビット!
△68000

START

お好きな組合せ
どうぞ。

本体

スタンダードモデル

△68000

●CZ-601C(E・B) ¥319,800

プロフェッショナルタイプ

△68000 ACEHD

●CZ-611C-GY ¥399,800

新製品・20Mハードディスク内蔵!!

ディスプレイ

●CZ-601D-GY(BK) ¥119,800

ピッチ0.39・アナログ対応

●CZ-611D-GY(BK) ¥145,000

ピッチ0.31・アナログ対応

●CU-15M1(E・B) ¥99,800

ピッチ0.39・アナログ/デジタルモニター

周辺機器・ボード

●CZ-8PK7 ¥122,000

80桁ドットインパクトプリンター

●CZ-8PK8 ¥152,000

136桁ドットインパクトプリンター

●CZ-8PC2 ¥69,800

80桁熱転写プリンター

●CZ-6BE1(A) ¥35,000

1MB増設RAM(CZ-601C用)

★その他いろいろあります。お電話で!

組合せのほんの一例

名づけて…必殺!ゲームズセット

●CZ-601C(E・B)本体+キーボード ¥319,800

●CZ-601D(E・B)ディスプレイテレビ ¥119,800

●CZ-6ST1(E・B)チルトスタンド ¥5,800

●スペースハリアー ¥6,800

●源平討魔伝 ¥7,800

●XE-1PRO(ジョイスティック) ¥9,500

■定価合計 ¥528,700

均等払い	ボーナス
¥16,850×18回	¥30,000×3回
¥12,670×24回	¥25,000×4回
¥8,490×36回	¥20,000×6回

GOAL

さあ、ご注文、お問合せは今スグお電話で/お支払いは超低金利のクレジットもご利用できます。お気軽にご連絡ください。

☎03-486-6541

ソフトやハードの内容や発売日等のおたずねにも親切にお答えします。

それでも
やっぱり
だ!

ソフト PART 2

●XLink 68 ¥19,800

時代はパソコン通信だ!

●ミュージックPRO-68K ¥18,800

●サウンドPRO-68K ¥15,800

ミュージック関係ならこの2本!

●サンプリングPRO-68K ¥17,800

PCMをフル活用するならこれ!

●C-TRACE68000 ¥68,000

本格的レイトレーシングツール

●ソフトも周辺機器も紹介しきれないぐらい豊富です。くわしくはお電話で!

●CZ-881C-BK本体+キーボード ¥179,800

●CZ-880D-BKディスプレイテレビ ¥109,800

●CZ-6ST1B チルトスタンド ¥5,800

●AN-160SPアンプ内蔵スピーカー ¥59,800

●ブランクディスク ¥4,500

■定価合計 ¥359,700

ソフト PART 1

●日本語ワープロEW ¥38,000

フロントプロセッサE1搭載ワープロソフト

●WINDEX PRO-68K ¥28,000

コンパイラと来たらエディタです。

●Kamikaze ¥68,000

忘れちゃいけないビジネスソフト

●Z's STAFF PRO-68K ¥58,000

プロフェッショナルグラフィックツール

クリエイト特典

- 全商品完全保証書付(メーカー保証)
- 全国無料配達(一部離島の方は有料になります)
- 配達日の指定OK(日曜・祭日にかかわらずお客様の都合にあわせて配達します)
- どんな商品の組合せも自由自在(ご予算、用途に応じ自由自在にシステムアップできます)
- 中古パソコン高額下取(今お使いのパソコンをわずかな差額でグレードアップ)
- お支払い方法自由(低金利の均等払、ボーナス一括払もご利用下さい)

大特価周辺機器(各ケーブル付き)

品名	定価	機能説明
ITH-320S	¥125,000	20Mハードディスク 平均seekタイム 28ms以下
ITH-520N	¥99,800	20Mハードディスク 平均seekタイム 65ms以下
ITH-540S	¥168,000	40Mハードディスク 平均seekタイム 38ms以下
VP-800	¥122,000	80桁シリアルプリンター

総合お問合せ先 ☎03-486-6541(代)

パソコン専門ショップ

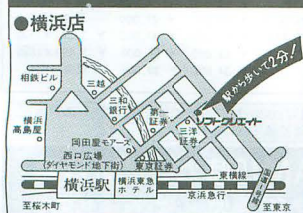
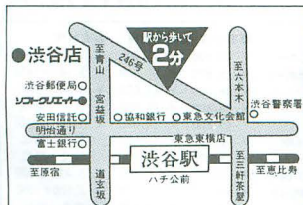
ソフトクリエイイト 渋谷/横浜

●渋谷店 ☎03-486-6541(代)

●横浜店 ☎045-314-4777(代)

〒150:東京都渋谷区渋谷1-12-7 三和渋谷ビル
振込銀行:協和銀行 渋谷支店(☎No.239313)

〒221:横浜市神奈川区鶴屋町2-12-8 第1建設ビル
振込銀行:三和銀行 横浜駅前支店(☎No.310852)



**冬のボーナス
一括払い
手数料(金利)なし!!**
(63/12月末・64/1末のどちらか指定して下さい。)

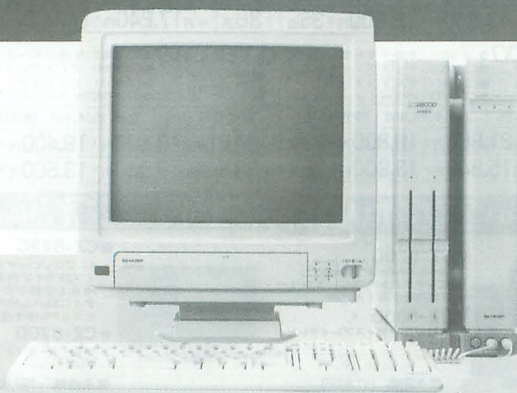
またまた 秋葉原でおなじみの

7/15~8/20

- お近くの方はお
- 本体単品で特
- ビジネスソフト定

さらに金利が安くなった!! 超低金利クレジット

▶12回	4.5%
▶24回	9.5%
▶36回	13.0%
▶48回	17.0%
▶60回	22.0%



X68000ACE HD (送料¥2,000)

- ①セット:
CZ-611C+CZ-611D+M-2HD(10枚)
……定価¥544,800⇒P&A超特価(価格はお電話下さい。)

12回	37,000	24回	19,300	36回	13,300	48回	10,300	60回	8,600
-----	--------	-----	--------	-----	--------	-----	--------	-----	-------

- ②セット:
CZ-611C+CZ-601D+M-2ND(10枚)
……定価¥519,600⇒P&A超特価(価格はお電話下さい。)

12回	34,800	24回	18,200	36回	12,500	48回	9,700	60回	8,100
-----	--------	-----	--------	-----	--------	-----	-------	-----	-------

※X-68000セットでお買い上げの方に源平討魔伝¥7,800をプレゼント致します。
※チルトスタンド(CX6ST ¥5,800)必要な方は¥5,000加算して下さい。



X68000ACE (送料¥2,000)

- ①セット:
CZ-601C+CZ-611D+M-2HD(10枚)
……定価¥464,800⇒P&A超特価(価格はお電話下さい。)

12回	31,300	24回	16,400	36回	11,300	48回	8,700	60回	7,300
-----	--------	-----	--------	-----	--------	-----	-------	-----	-------

- ②セット:
CZ-601C+CZ-601D+M-2HD(10枚)
……定価¥439,600⇒P&A超特価(価格はお電話下さい。)

12回	29,600	24回	15,500	36回	10,600	48回	8,200	60回	6,900
-----	--------	-----	--------	-----	--------	-----	-------	-----	-------

※チルトスタンド(CZ-6STI ¥5,800)必要な方は¥5,000加算して下さい。
※X-68000セットでお買い上げの方に源平討魔伝¥7,800をプレゼント致します。

X-1ターボZ/ZII (送料¥2,000)



- ①セット:
X.1ターボZ(CZ-880C+CZ-880D)+M-2HD
(10枚)+ジョイカード+ゲームソフト3種
……定価¥327,800⇒超特価¥180,000

12回	15,600	24回	8,200	36回	5,600	48回	4,300	60回	3,600
-----	--------	-----	-------	-----	-------	-----	-------	-----	-------

- NEW Z-BASIC(CZ-141SF ¥18,800)必要な方は、¥15,000加算して下さい。

- ②セット:
X-1ターボZII(CZ-881C+CZ-880D)+M-2HD
(10枚)+ジョイカード+ゲームソフト3種
定価¥289,600⇒P&A超特価(価格はお電話下さい。)

12回	18,200	24回	9,500	36回	6,500	48回	5,100	60回	4,200
-----	--------	-----	-------	-----	-------	-----	-------	-----	-------

※チルトスタンド(CZ-6STI ¥5,800)必要な方は¥5,000加算して下さい。

ソフトコーナー (送料¥1,000)

X- 68000用

- ① CZ-213MS(MUSIC PRO-68K) ……定価¥18,800⇒特価¥16,000
- ② CZ-214MS(SOUND PRO-68K) ……定価¥15,800⇒特価¥13,500
- ③ CZ-212BS(BUSINESS PRO-68K) ……定価¥68,000⇒特価¥57,000
- ④ CZ-211LS(C compiler PRO-68K) ……定価¥39,800⇒特価¥31,500
- ⑤ Z's STAFF PRO-68K(シャフト) ……定価¥58,000⇒特価¥46,000
- ⑥ Kamikaze(神風)(サムシンググッド) ……定価¥68,000⇒特価¥49,000
- ⑦ ビジネスAD68K(マッシュシステム) ……定価¥98,000⇒特価¥78,500
- ⑧ 弥生(日本マイコン販売) ……定価¥80,000⇒特価¥64,000
- ⑨ CP/M-68K(ニューウェイブ) ……定価¥110,000⇒特価¥88,000

X-1シリーズ

- ① SHOGUN(サムシンググッド) ……定価¥34,800⇒特価¥25,000
- ② SAMURAI(サムシンググッド) ……定価¥19,800⇒特価¥15,200

P&Aがズバリ超特価セールでご奉仕!!

立寄り下さい。専門係員が説明いたします。
 価で受付します。詳しくは電話にてお問合せ下さい。
 価の20%引きOK! TELください。

全国通販

★頭金なし! ★即日発送

超低金利クレジットOK!! 1回~60回払いまでOK!!

X-1twin (送料¥2,000)



- (A)セット:
 X-1twin (CZ-830 + RFコンバーター (AN-58C) + M-2D (10枚) + ジョイカード + ゲーム3種
 定価 ¥102,780 → 超特価 ¥77,000
 12回 6,700 24回 3,500
- (B)セット:
 X-1twin (CZ-830C + CZ-830D) + M-2D (10枚) + ジョイカード + ゲーム3種
 定価 ¥197,800 → 超特価 ¥142,000
 12回 12,300 24回 6,400 36回 4,400 48回 3,400

X-1Gモデル30 (送料¥2,000)



- (A)セット:
 X-1Gモデル30 (CZ-822 + RFコンバーター (AN-58C) + M-2D (10枚) + ジョイカード + ゲーム3種
 定価 ¥120,980 → 超特価 ¥62,000
 12回 5,300 24回 3,300
- (B)セット:
 X-1Gモデル30 (CZ-822C + CZ-820D) + M-2D (10枚) + ジョイカード + ゲーム3種
 定価 ¥197,800 → 超特価 ¥98,000
 12回 8,500 24回 4,400 36回 3,000

プリンターセット ※全セットにケーブル、用紙付 (送料¥1,000)

(E) CZ-8PK6 (限定品)
 定価159,000
 特価¥89,800
 (用紙1000枚付 送料無料)

(F) CZ-8PK5 (限定品)
 定価129,000
 特価¥69,800
 (用紙1000枚付 送料無料)

- (A)セット: CZ-8PC2 定価 ¥69,800 → 超特価 ¥55,000
 12回 4,600 18回 3,200
- (B)セット: CZ-8PK7 定価 ¥122,000 → P&A超特価
 12回 8,100 24回 4,200 30回 3,500
- (C)セット: CZ-8PK8 定価 ¥152,000 → P&A超特価
 12回 10,100 24回 5,300 36回 3,600
- (D)セット: CZ-8PK9 定価 ¥89,800 → P&A超特価
 12回 6,000 24回 3,100

通信モデムコーナー (送料¥1,000)

- (A) PV-A1200MK II (アイワ) 定価 ¥26,800 → 特価 ¥21,000
 (B) PV-A2400MNP (アイワ) 定価 ¥59,800 → 特価 ¥44,000
 (C) MD-1200A II (オムロン) 定価 ¥24,800 → 特価 ¥19,000
 (D) MD-2400B (オムロン) 定価 ¥49,800 → 特価 ¥37,500
 (E) SR-120S (エプソン) 定価 ¥29,800 → 特価 ¥23,000
 (F) SR-240AT (エプソン) 定価 ¥59,800 → 特価 ¥47,000

P & A 特選パソコンラック (送料無料)

- (A) 3段 875(H) × 580(D) × 610(W) ¥8,500
 (B) 4段 1245(H) × 600(D) × 614(W) ¥13,500
 (C) 5段 1280(H) × 600(D) × 620(W) ¥16,500

カラービデオプリンター (送料¥1,000)



- (A)セット: CZ-6PVI 定価 ¥198,000 → 超特価 ¥155,000
 12回 13,400 24回 7,000 36回 4,800 48回 3,700

カラーイメージスキャナ (送料¥1,000)



- (A)セット: CZ-8NSI 定価 ¥188,000 → 超特価 ¥145,000
 12回 12,600 24回 6,600 36回 4,500 48回 3,500

周辺機器コーナー (送料¥1,000) ●その他の周辺機器はお電話下さい。

- (A) CZ-8BSI (FM音源ボード) 定価 ¥23,800 → 特価 ¥19,000
 (B) CZ-8RLI (データレコーダ) 定価 ¥24,800 → 特価 ¥20,000
 (C) CZ-8AV2 (カラーイメージボード II) 定価 ¥39,800 → 特価 ¥31,000
 (D) CZ-8BRI (立体映像セット) 定価 ¥29,800 → 特価 ¥23,000
 (E) CZ-8DT2 (パーソナルテロップ) 定価 ¥44,800 → 特価 ¥35,000
 (F) CZ-6VTI (カラーイメージユニット) 定価 ¥69,800 → 特価 ¥55,000
 (G) CZ-6EBI (拡張I/Oボックス) 定価 ¥88,000 → 特価 ¥69,000
 (H) AN-160SP (アンプ内蔵スピーカーシステム) 定価 ¥59,800 → 特価 ¥47,000

アフターサービス万全

全商品保証付。専門の担当者がお客様の立場で対応します。
 初期不良、輸送トラブルetc.
 万が一初期不良、輸送トラブルが発生した際には、即交換させていただきます。

●定休日/毎週水曜日は第3水曜・木曜は連休とさせていただきます(祭日の場合は翌日になります)

通信販売お申し込みのご案内

(現金一括でお申し込みの方)

●商品名およびお客様の住所・氏名・電話番号をご記入の上、代金を当社まで、現金書留でお送りください。(プリンター・フロッピーの場合、本体使用機種名を明記のこと)
 (銀行振込でお申し込みの方)

●銀行振込ご希望の方は必ずお振込みの前にお電話にてお客様のご住所・お名前・商品名等をお知らせください。

(電信扱いでお振込み下さい。)

[クレジットでお申し込みの方]

●電話にてお申し込みください。クレジット申し込み用紙をお送りいたしますので、ご記入の上、当社までお送りください。

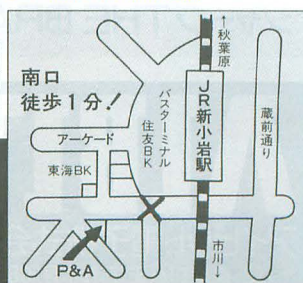
●現金特別価格でクレジットが利用できます。残金の上に金利がかかります。

●1回~60回払いまで出来ます。但し、1回のお支払額は3,000円以上。

[振込先] 住友銀行 新小岩支店
 当No.263914 (株)ピー・アンド・エー

超低金利クレジット率

回数	1	3	6	10	12	15	18	24	36	48	60
利率(%)	1.5	2.0	3.0	4.5	4.5	7.5	9.0	9.5	13	17	22



- マイコン
- ビデオ
- ビデオテープ

P&A

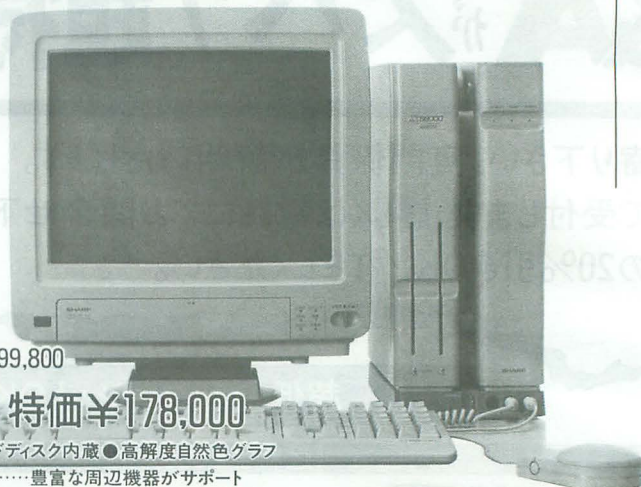
株式会社ピー・アンド・エー
 〒124 東京都葛飾区新小岩2丁目7番地1号

☎03-651-0148(代) FAX 03-651-0141

●営業時間 AM11:00~PM9:00
 日・祭日も受付可。
 (但しPM8:00迄)

いま御使用のパソコンを高価下取りの上、MZ-6500モデル50、シャープX68000ACE HD、またはパソコン
価値あるアイビットパワーアップ下取りセール
 テレビX68000をアイビットならではのサービス大特価でお届けします。

20Mバイトハードディスク搭載、
 クリエイティブワークステーションX68000が、
 いま熱い



シャープX68000ACE HD

本体+キーボード(CZ-611C-GY) 標準価格 ¥399,800

CZ-600Cを下取りした場合 特価 ¥178,000

●68000搭載 ●最大12バイトの大容量メモリ ●20Mバイトハードディスク内蔵 ●高解度自然色グラフィックス ●フレンドリーOS Human68K搭載等、先進機能満載。……豊富な周辺機器がサポート

セット大特価!
ズバリ ¥340,000!

- 本体+キーボード(CZ-600E) 標準価格 ¥369,000-
- 15型カラーディスプレイテレビ(CZ-600DE) 標準価格 ¥129,800-
- チルトスタンド(CZ-6ST1E) 標準価格 ¥5,800-

高度なパフォーマンスを秘めて、新登場!

12MHzの高速90286CPU、高速グラフィックLSI搭載。
 AI辞書による高度な日本語処理、MS-DOS V3.1。

リアルな映像と音が創造力を刺激する。



MZ-6500 モデル50

- 16ビットパーソナルコンピュータMZ-6551 (1.2MB FD2基搭載) 標準価格 ¥430,000
- 16ビットパーソナルコンピュータMZ-6556 (1.2MB FD2基、20MB HD1基搭載) 標準価格 ¥650,000

☆下取り価格、及び特価につきましては、電話でお問い合わせください。



パソコンテレビX1 turbo Z
 本体+キーボード(CZ-880C)
 標準価格 ¥218,000

下取り機種問わず/サービス大特価 ¥100,000

●アナログカラーイメージボード内蔵 ●4,096色対応ニューテロップ機能 ●8重和音ステレオFM音源搭載 ●マウス標準装備 ●JIS第1/第2水準漢字ROM実装 ●システム、ユーザー辞書装備 ●1Mバイト15インチフロッピー2基搭載



●モデムユニット(シャープCZ-8TM1)

お買い上げの方にプレゼント

新製品!

ワープロの枠を越え、スケジュール管理機能、

アドレス管理機能等を搭載。

ノートワープロ

シャープTHE BRAIN(WV-500) 標準小売価格 ¥138,000 → 特価 ¥125,000



ALBIT
 アイビット電子株式会社

〒192 東京都八王子市北野町560-5

☎0426-45-3001~3

FAX.0426-44-6002

- 営業時間: 10:00~19:00
- 電話受付: 20:00迄可
- 定休日: 日曜日(祭日営業)

信用をモットーに、よりよい品をより安く、迅速にお届けします。

**全通販
 国信売**

北海道から沖縄まで

富士銀行八王子支店 (普) 1752505

★送料はご注文の際にお問い合わせ下さい。
 ★掲載の商品は、すべて新品、保証書付きです。
 ★掲載の商品は充分用意してありますが、ご注文の際は、在庫の確認の上、現金書留または、銀行振込でお申し込み下さい。全商品クレジットでも扱っております。
 ★お申し込みの際は必ず電話番号を明記して下さい。
 ★商品、品切れの際はご容赦下さい。

クレジット
金利大幅
ダウン!!



J-DMA

安心と信頼のシステムで新時代を切り開く

X68000

"ついにボールが剥された!" 68000CPU搭載。ひとつひとつのスペックに新鮮な驚きがある。未体験の機能美が創造力を刺激する。

- ・機能美あふれるハイコンパクト設計。
- ・32ビットへの移行がスムーズに行える将来性を見越した68000CPUを採用。
- ・メインメモリは、大容量1Mバイトを標準装備(最大12Mバイト)。
- ・クロックは10MHzのハイスピード。
- ・アートを躍らせるグラフィックスは、65,536色を最大

- 512×512モードで同時発色の上、新開発フライトIC採用で緻密でスムーズな動きの本格G.Gが楽しめる。
- ・ステレオタイプの8オクターブ8重和音FM音源を採用し、R2チャンネルのオーディオ出力を使えば、ダイナミックなシンセサイザーサウンドの世界が広がる。
- ・もちろんJIS第1・第2水準漢字は標準実装、日本語処理機能は強力。



☆注文No. A-0813

SHARP CZ-611C ¥399,800
SHARP CZ-601D ¥119,800
標準価格合計 ¥519,600
現金特別価格 ~~¥519,600~~

大特価にて提供中

■お支払例

- ① ¥6,000×60回(ボーナス) ¥19,000×10回
- ② ¥9,200×36回(ボーナス) ¥29,000×6回
- ③ ¥9,200×60回(ボーナス) 無し

☆注文No. A-0814

SHARP CZ-601C ¥319,800
SHARP CZ-601D ¥119,800
標準価格合計 ¥439,600
現金特別価格 ~~¥439,600~~

大特価にて提供中

■お支払例

- ① ¥4,800×60回(ボーナス) ¥18,000×10回
- ② ¥9,000×30回(ボーナス) ¥30,000×5回
- ③ ¥9,300×48回(ボーナス) 無し

●どこよりもお得な高額下取り実施中!! ●今すぐお電話下さい

WturboZ II "マルチアーティストマシン"

- ・NEW Z-BASIC (CZ-8FB03) の搭載で4096色マルチモード、64色2画面合成、8重和音FM音源、ビデオデジタイズ機能などをフルサポートされています。
- ・内部は、さらにバンクRAMを64Kバイトを追加し、512KBバンクメモリを標準でサポートされました。
- ・複雑な入力も簡単に操作できるマウスを標準装備。
- ・大容量、1Mバイトディスクドライブ2期内蔵。

☆注文No. A-0815

SHARP CZ-881CBK ¥179,800
SHARP CZ-880DB ¥109,800
標準価格合計 ¥289,600
現金特別価格 ~~¥289,600~~

大特価にて提供中

■お支払例

- ① ¥5,000×36回(ボーナス) ¥15,000×6回
- ② ¥8,900×18回(ボーナス) ¥30,000×3回
- ③ ¥8,800×30回(ボーナス) 無し



●どこよりもお得な高額下取り実施中!! ●今すぐお電話下さい

twinn"HEシステム" (PC Engine)搭載で楽しさ2倍

- ・HEシステム(PC Engine)を内蔵してゲーム機とパソコンのあいだを埋めたニューモデル。Joyカードも標準装備。
- ・HEシステムモード・X-1モード・又、同時に両方を動作可能。
- ・5インチ・320Kバイトディスクドライブ1基搭載。スーパーインポーズ機能内蔵。

☆注文No. A-0816

SHARP CZ-830CBK ¥99,800
SHARP CZ-820DB ¥79,800
標準価格合計 ¥179,600
現金特別価格 ~~¥179,600~~

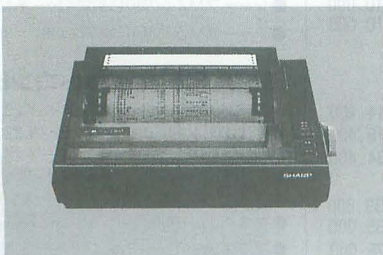
大特価にて提供中

■お支払例

- ① ¥5,200×16回(ボーナス) ¥23,000×2回
- ② ¥8,900×12回(ボーナス) ¥10,000×2回
- ③ ¥8,100×16回(ボーナス) 無し



●どこよりもお得な高額下取り実施中!! ●今すぐお電話下さい



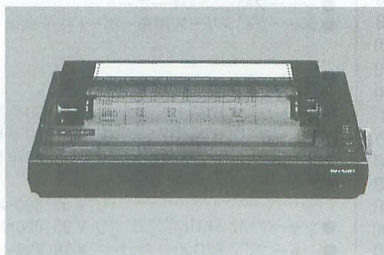
☆注文No. B-0823

"24ピン80桁、JIS第1・第2水準漢字実装。
ハガキ印字可能な高速コンパクトプリンタ"

SHARP CZ-8PK5 ¥129,000
現金特別価格 ~~¥69,800~~

■お支払例

- ① ¥7,400×10回(ボーナス) 無し
- ② ¥3,300×24回(ボーナス) 無し



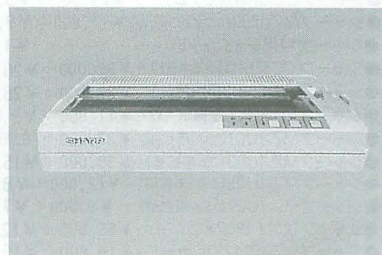
☆注文No. B-0824

"24ピン136桁、JIS第1・第2水準漢字実装。
ハガキ印字可能な高速ビジネスプリンタ"

SHARP CZ-8PK6 ¥159,000
現金特別価格 ~~¥89,800~~

■お支払例

- ① ¥9,500×10回(ボーナス) 無し
- ② ¥3,000×36回(ボーナス) 無し



☆注文No. B-0825

"24ドット熱転写カラー漢字プリンタ"

SHARP MZ-1P17 ¥79,800
CZ用ケーブル ¥7,800
標準価格合計 ¥86,600
現金特別価格 ~~¥42,800~~

■お支払例

- ① ¥7,400×6回(ボーナス) 無し
- ② ¥3,800×12回(ボーナス) 無し



C.B.クラブ制度

当社で商品をお買い上げの方全員に、C.B.クラブカードを無料でお送り致します。このカードをお持ちの方なら次の買い換え時や、周辺機器の購入時に会費特別価格でご購入になれます。
会員専用ホットライン ☎03(797)1444



ショールーム ★改装中の為、休業中です。

- 中古パソコン展示即売
- レンタル・リース用PC-9801展示
- ビジネスソフトのデモ実施

話題の新製品が全国どこでも電話で買える!!
03(797)1221

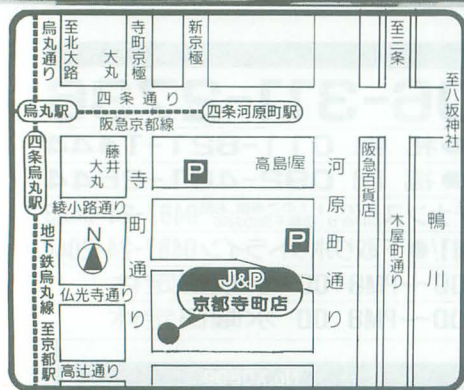
京都の人も、 パソコンなら、

楽しさいっぱい京都寺町店のフロアあんない

3F 京都最大の中古品コーナー&セミナー
お目当ての機種が思わぬ価格で——お買得品満載の中古品コーナー。さらに、パソコンラックや専門書籍コーナーも充実。

2F ビジネスパソコンのフロア
32ビット・16ビットパソコンはもちろん、周辺機器、アクセサリからビジネスソフトまで、何でも揃う情報戦士のためのフロア。話題のパソコン通信コーナーもご利用ください。

1F ワープロとホビーのフロア
ワープロ、PPC、FAXと、オフィスから書斎まで大活躍の電子文具のコーナーと、パソコンのもう一つの楽しみ、ゲームソフト、MSX、8ビットパソコンのホビーコーナー。見て回るだけでも楽しめます。



Joshin Computer Store

J&P

京都寺町店

京都市下京区寺町通仏光寺下ル恵美須之町549番(〒600)

☎(075)341-3571

常設無料セミナースケジュール(7月~8月)

※9月以降のスケジュールは受付にお問い合わせください。

日程	セミナーテーマ	時間
7/23(土)	財務管理/きよみずソフト「ワンタッチマスター」	PM2:00~3:00
	販売管理/OBC「TOP販売管理エキスパート」	PM2:00~3:00
7/24(日)	日本語ワープロ/管理工学研究所「新松」「桐」	PM2:00~4:00
7/30(土)	表計算/ロータス「Lotus 1-2-3」	PM2:00~4:00
7/31(日)	データベース/アスキー「The CARD2」	PM2:00~4:00
8/6(土)	英文ワープロ/高電社「KOA-Techno-Mate」	PM2:00~4:00
8/7(日)	日本語ワープロ/日英ワープロジャストシステム「duet」	PM2:00~4:00
8/13(土)	財務会計/PCA「PCA会計」	PM2:00~4:00
8/21(日)	財務会計/ミルキーウェイ「二代目大番頭」	PM2:00~4:00
	財務管理/きよみずソフト「ワンタッチマスター」	PM2:00~3:00
8/27(土)	財務会計/OBC「TOP財務会計エキスパート」	PM2:00~3:00
8/28(日)	ワープロソフト/dBソフト「コラージュ」	PM2:00~4:00



大阪の人も。 J&Pです。

情報満載、コスモランドのイベントあんない

マッキントッシュフェア

アップルマニア待望のアップルコーナー、アップルマッキントッシュフェアを開催。マックのソフトを多数揃えております。

4F

ビジネスマンのためのフェアを連日開催

有名ソフトハウスによるビジネスソフトフェア/OS、言語開催。さらに、毎週土・日には、株式に関するあらゆる情報が一堂にござん頂ける通信による株価分析フェアと、J&Pホットライン・パソコン通信フェアを実施しています。

3F

32・16ビット機に絞って充実の品揃え

ビジネスパソコン、パソコンパーツ、プリンター、ハードディスク、各種周辺機器まで一堂に集結。NEC「新」PC-9801勢揃いフェアや、コンピュータ、ミュージック実演会も開催。

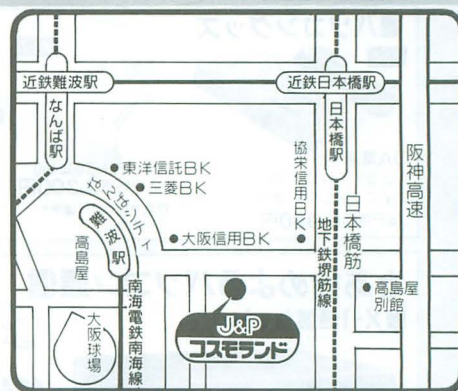
2F

日本橋最大のワープロ売場誕生

ワープロ売場では、ポータブルからデスクトップまで、日本橋最大の展示台数を誇ります。また、フルカラーコピーサービスもお気軽にご利用下さい。

1F

サイズ	B5・A4	B4	A3
フルカラー	300円	400円	500円



大阪市浪速区難波中2-1-17

☎(06)634-3111

常設無料セミナースケジュール(7月)

※8月以降のスケジュールは受付にお問い合わせください。

日程	セミナーテーマ	時間
7/23(土)	POP作成ソフト/ソフトプロ「POP名人」	PM1:00~4:00
	POP作成ソフト/ダイナウェア「PIX SPOT」	PM1:00~4:00
7/24(日)	デスクトップパブリッシングソフト/モーリン「言図」	PM1:00~3:00
	デスクトップパブリッシングソフト/dBソフト「コラージュ」	PM3:00~5:00
	統合型ソフト/ヴァル研究所「ファラオII」	PM1:00~2:00
	表計算/ロータス「ロータス1-2-3」	PM2:00~3:00
7/30(土)	CADソフト/デザインオートメーション「CAD PAC98」	PM1:00~3:00
	CADソフト/オートデスク「AUTO CAD」	PM3:00~5:00
	株価分析/ダイツ「Z-Chart III」	PM1:00~2:00
	グラフソフト/ダイナウェア「チャートUP」	PM2:00~3:00
7/31(日)	データベース/ダイナウェア「UPクリッパー」	PM3:00~4:00
	CADソフト/東京コンピュータ「Generic CAD」	PM1:00~4:00



- * プロテクトの施してあるソフトは実行できません
- * 一部サポートしていない機能があります
- * 原理上実行できないソフトもございます

X1エミュレータはX1シリーズのアプリケーションソフトをX68000上で実行して頂くためのソフトウェアエミュレータです。X1のアプリケーションを完全にソフトウェアのみでエミュレートしているため、実行速度は平均3~5倍程度遅くなりますが、今までX1上でお使い頂いていたアプリケーションがHuman68k上でお使い頂けます。

X68000ではX1ソフト(5"2D)のメディアを取り扱うことができませんので、付属の専用ケーブルを接続してX1ソフトをHuman68kのディスク上にファイル転送し、そのファイルを参照してエミュレートを行ないます。Human68k上に仮想的にX1のドライブを作りますので、X1で使用しているイメージのままお使い頂けます。

X1とX68000間のファイル転送用ユーティリティを用意しておりますのでたんにファイルコンバータとしてもお使い頂けます。

X1シリーズ用実行可能アプリケーションソフト

- | | | |
|---------|--------|-------------|
| ●BASIC | ●CP/M | ●XILOGO |
| ●LISP | ●COBOL | ●FORTRAN |
| ●PASCAL | ●C | ●FORTH……etc |

エミュレータ

定価¥9,800

異機種ソフトを利用

MS-DOS
エミュレータ

CONCERTO-X68K

定価¥99,800

コンチェルト
CONCERTO-X68Kは、X68000上でMS-DOSのアプリケーションをお使い頂くためのMS-DOSエミュレータです。NEC V30CPUを使用した専用ハードウェア(DOS Engine)が付属しており、ハードウェアによる高速実行を実現しています。

MS-DOSソフトのDOS Engine上での実行の管理、およびそれからのコールを専用エミュレーションソフトがサポートし、特定機種用と限定されていないMS-DOS(Ver2.11)用のソフトがX68000上でお使い頂けます。また、MS-DOS(Ver2.11)をお持ちの方は、それに付属のCOMMAND.COMを起動することによりMS-DOS上で作業しているのと同じイメージで、つまりX68000を疑似的にMS-DOSマシンとして使用することができます。CONCERTO-X68KはX68000の世界をより一層広げることをお約束致します。

MS-DOS用実行可能アプリケーションソフト

- | | |
|-----------------------------|-------------------------------|
| ●MS-C(Ver4.00) | ●Lattice C(Ver2.12.3.10) |
| ●MS-FORTRAN(Ver3.13.4.01) | ●Qputimizing-C(Ver2.20F) |
| ●MS-PASCAL(Ver3.13) | ●TURBO PASCAL(Ver2.00B.3.01A) |
| ●MS-LINK(Ver2.01.2.20.2.44) | ●Plink86(Ver1.46) |
| ●MS-BASIC(Ver5.27) | ●etc…… |

DOS Engine

(V30 CPUボード)



(特長)

- 8MHzのV30を使用
- メモリは512KByte搭載
- オプションで8087NDP実装可能

* ボードは本体より12cm程度大きくなります。その部分にはカバーが付きません。

代理店募集

アクセスではこれらの製品の発売にあたり代理店を募集しております。詳しくはお問い合わせください。

* MS-DOSはマイクロソフト社、CP/Mはデジタルリサーチ社の商標です。
COMMAND.COMはMS-DOSに標準のコマンドプロセッサです。上記のソフトウェアは各社の商標です。
* 製品の仕様、名称は予告なく変更する場合がございますのであらかじめご了承ください。

有限会社 **アクセス** 〒101 東京都千代田区神田神保町1-64
神保町協和ビル7F
TEL 03(233)0200代 FAX 03(291)7019

ワープロで つかまえた、夏。



夏をホントに楽しみたいなら、ぜひ1台ワープロを用意してホシイ。旅に、料理に、株式にと、使って便利な情報が、指先一つで手に入るから。タイピングなんて知らなくていい。データをフロッピーに貯めこめば、編集・印刷だって思いのまま。自分専用の情報がアツと言う間に組み立てられる。ワープロ通信なら、「使えるネット」のJ&P HOT LINE。この夏、休みは知的にすごしたい。

アクセスポイント全国89カ所!!

1200bps/300bpsサポートポイント

東京・大阪・名古屋・札幌・苫小牧・青森・山形・新潟・仙台・水戸・土浦・大宮・鹿島・立川・船橋・千葉・川崎・横浜・横須賀・平塚・甲府・静岡・金沢・京都・神戸・岡山・松江・広島・徳島・高松・福岡・長崎・鹿児島

300bpsサポートポイント

旭川・函館・八戸・秋田・盛岡・米沢・福島・郡山・いわき・宇都宮・前橋・高崎・太田・熊谷・八王子・長野・松本・上田・諏訪・沼津・浜松・富山・高岡・石川・福井・岐阜・豊橋・大垣・津・四日市・大津・奈良・堺・貝塚・和歌山・尼崎・姫路・米子・福山・津山・呉・山口・徳山・下関・宇部・新居浜・松山・高知・北九州・佐賀・久留米・熊本・佐世保・大分・宮崎・浦添

ご入会には
スタータキット
が必ず必要



■申込先

〒556 大阪市浪速区日本橋5-6-7
上新電機株式会社
J&P HOT LINE 事務局
TEL. (06) 632-2521

■利用料金について

入会金3,000円(スタータキット購入の代金から充当されます。)
接続料3分あたり20円(電話料金は近隣のアクセスポイント
まででOKです。)

夏の旅行は、HOT LINEにおまかせ。

■どこへ行くのか? 行き先もワープロで調べます。/

●旅行情報●日本のまつり●映画(東京・大阪)●コンサート

■もう、時刻表はいりません? / ●交通情報(新幹線・航空時刻表)

■泊まり先だって、HOT LINEで探せます。/ ホテルガイド

暑中見舞いもエレクトリカルに!

■通信仲間みんなに一気に送信! / 電子メール(グループ
送信等多機能)

■手紙もワープロで書く時代です。/ ワープロ文例集

■仲間づくりも簡単に! / 独自の構成のBBSと多彩なSIG

夏をのりきるスタミナ料理。

■SHARP・サンヨー・日立、各社の知恵を絞って/ 電子レンジ教室

■経済料理ならおまかせ! / ワンポイントクッキング

■食の話題もいろいろあります! / 生活情報「遊ing」

ボーナスは、賢く増やして、上手に使う。

■上場企業の動きを毎日お届け! / 野村証券情報(会社ニュース)

■株価を分析、手がたくかせよう! / CUG「Zチャート研究会」
*専用ソフトが必要です。

■お家にいながらにして、お贈りものを! / オンライン
ショッピング(中元商品)

●パソコン通信ネットワークサービス

J&P HOT LINE

▼万全のサポート体制で全国をネットするパソコンの大型専門店 J&P チェーン

洗谷店	東京都渋谷区道玄坂2丁目28番4号	☎(03) 496-4141	くすは店	枚方市橋本花園町15番2号	☎(0220) 56-8181
町田店	東京都町田市森野1丁目39番16号	☎(0427) 23-1313	千里中央店	豊中市新千里東町1-3-24千里サンタウナ	☎(06) 834-4141
八王子店	東京都八王子市堀町1番1号八王子そごう	☎(0426) 26-4141	摂津富田店	高槻市大畑町2-4-10	☎(0726) 93-7521
テクノランド	大阪市浪速区日本橋5丁目6番7号	☎(06) 634-1211	寝屋川店	寝屋川市緑町4-2-0	☎(0720) 34-1166
メディアランド	大阪市浪速区難波中2丁目8番17号	☎(06) 634-1511	藤井寺店	藤井寺市岡2丁目1番33号	☎(0729) 38-2111
コスモランド	大阪市浪速区難波中2丁目9番15号	☎(06) 634-3111	岸和田店	岸和田市土生町2-4-51-3	☎(0724) 37-1021
ワープランド	大阪市北区梅田1-1-3大阪駅前第3ビル6F	☎(06) 634-1411	京都寺町店	京都市下京区寺町通七条下ル東山小坂町72	☎(075) 341-3571
ビジネスランド	大阪市北区芝田1-1-3 阪急三番街1F	☎(06) 348-1881	京都近鉄店	京都市東区東山町1丁目居住区生命館前ビル	☎(075) 341-5769
阪急三番街店	大阪市北区芝田1-1-3 阪急三番街1F	☎(06) 374-3311	姫路店	姫路市東延町1丁目居住区生命館前ビル	☎(0792) 22-1221
高槻店	高槻市高槻町11番16号	☎(0726) 85-1212	和歌山店	和歌山市元寺町4丁目4番地	☎(0734) 28-1441

※通信可能なワープロ機種についてはお近くのJ&Pまで、お気軽にご相談ください。

SHARP



あふれるクリエイティブマインド——NEW Z-BASIC搭載。

ADVANCED TURBO



NEW Z-BASIC搭載

多色グラフィック、カラー画像デジタイズ、ステレオFM音源、バンクメモリ対応などクリエイティブワークを強力にサポートするAV指向の高水準BASICです。グラフィック用関数、X68000と命令コンパチの拡張MMLをはじめ使い込むほどに凄さがわかるパワフルなBASICを搭載しました。

先駆のAVアート機能

量子化、モザイク、反転などトリック取り込み処理をサポートしたカラー画像デジタイズ機能標準装備。さらに、クロマキー合成、インターレーススーパーインポーズ、4,096色対応ニューテロッパ機能、8重和音のステレオFM音源。先駆のZアビリティがパソコンクリエイターを魅了します。
●メインメモリ128KB標準実装(NEW Z-BASICで最大576KBバイトまでサポート)した大容量設計 ●1Mバイトフロッピー2基搭載 ●JIS第1/第2水準標準漢字ROM、「システム・ユーザー辞書」標準装備 ●マウス標準装備 ●X1ターボシリーズの豊富なソフト資産が活用できるコンパチブル設計 ●多彩な通信ツール*のサポートでパソコン通信に対応 ●ドットピッチ0.31mmの高精細カラーディスプレイテレビ* ※別売

本体+キーボード	CZ-881C-BK(ブラック)	標準価格 179,800円
14型カラーディスプレイテレビ	CZ-880D-BK(ブラック)	標準価格 109,800円
14型カラーディスプレイテレビ	CZ-830D-BK(ブラック)	標準価格 98,000円
チルトスタンド	CZ-6ST1-B(ブラック)	標準価格 5,800円

* 写真のディスプレイはCZ-880Dです。

AV turbo Z II

シャープ株式会社

●お問い合わせは…シャープ(株)電子機器事業本部システム機器営業部 〒545 大阪市阿倍野区長池町22番22号 ☎(06)621-1221(大代表)
電子機器事業本部テレビ事業部第4商品企画部 〒162 東京都新宿区市谷八幡町8番地 ☎(03)260-1161(大代表)

T4910217908548 雑誌 02179-8

資料請求券
X1 turbo Z II
01 X
8 係